### (19)日本国特許庁(JP)

翻게記号

(51) Int.CL<sup>6</sup>

## (12) 公開特許公報(A)

FI

(11)特許出願公開番号

# 特開平11-220655

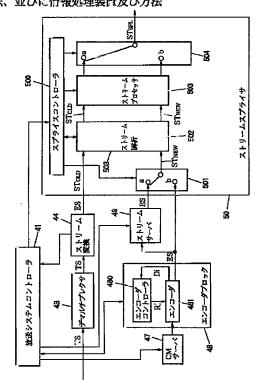
(43)公開日 平成11年(1999)8月10日

(51/111t.CI.	例,力,64. 行	F 1
H 0 4 N 5/268		H 0 4 N 5/268
H 0 4 H 1/00		H 0 4 H 1/00 A
H 0 4 J 3/00		H 0 4 J 3/00 M
H 0 4 N 7/24		H 0 4 N 7/13 Z
		審査請求 未請求 請求項の数27 OL (全 40 頁)
(21)出顧番号	特願平10-282609	(71) 出願人 000002185
		ソニー株式会社
(22) 出顧日	平成10年(1998)10月5日	東京都品川区北品川6 丁目7番35号
		(72)発明者 田原 勝已
(31)優先権主張番号	特願平9-271275	東京都品川区北品川6 丁目7番35号 ソニ
(32)優先日	平 9 (1997)10月 3 日	一株式会社内
(33)優先権主張国	日本(JP)	(72)発明者 安田 幹太
		東京都品川区北品川6 丁目7番35号 ソニ
		一株式会社内
		(72)発明者 根岸 慎治
		東京都品川区北品川6 「目7番35号 ソニ
		一株式会社内
		(74)代理人 弁理士 稲本 義雄

(54) 【発明の名称】 符号化ストリームスプライシング装置及び符号化ストリームスプライシング方法、符号化ストリーム生成装置及び符号化ストリーム生成方法、並びに清報処理装置及び方法

### (57)【要約】

【課題】 シームレスなスプライスドストリームを生成するためのストリームスプライシング装置を実現する。 【解決手段】 本局からトランスポートストリームとして伝送されてきたオリジナル符号化ストリームSTOLDのストリーム形態が変換されたエレメンタリーストリームは、ストリーム解析回路502に供給される。ストリーム解析回路502は、オリジナル符号化ストリームSTOLDのシンタックスを解析して、vbv\_delay、repeat\_first\_field及びtop\_field\_first等のデータエレメントを抽出し、それらをスプライスコントローラ500は、これらのオリジナル符号化ストリームSTOLDに関するデータエレメントをストリームプロセッサ503に供給する。



### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 第1の符号化ストリームと第2の符号化ストリームとをスプライシングポイントにおいてスプライシングする符号化ストリームスプライシング装置において、

上記第1の符号化ストリームのシンタックスを解析する ことによって、上記第1の符号化ストリームの符号化パ ラメータを抽出するストリーム解析手段と、

上記ストリーム解析手段によって得られた上記第1の符号化ストリームの符号化パラメータに基いて、上記スプライシングポイントにおいて上記第1の符号化ストリームと上記第2の符号化ストリームとがシームレスに接続されるように、上記第2の符号化ストリームの符号化パラメータを変更し、上記第1の符号化ストリームと上記符号化パラメータが変更された第2の符号化ストリームとをスプライシングするスプライシング手段とを備えたことを特徴とする符号化ストリームスプライシング装置。

【請求項2】 上記ストリーム解析手段によって抽出される符号化パラメータは、

vbv\_delayであることを特徴とする請求項1記載の符号 化ストリームスプライシング装置。

【請求項3】 上記スプライシング手段は、

上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後の最初のピクチャのvbv\_delayの値を、上記第1の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後の最初のピクチャのvbv\_delayの値に書き換えることを特徴とする請求項2記載の符号化ストリームスプライシング装置。

【請求項4】 上記スプライシング手段は、

上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後の最初のピクチャの発生ビット量が、上記書き換えられたvbv\_delayの値に対応するビット量となるように、上記第2の符号化ストリームにスタッフィングバイトを挿入することを特徴とする請求項3記載の符号化ストリームスプライシング装置。

【請求項5】 上記スプライシング手段は、

上記スタッフィングバイトのデータ量を、上記第1の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後の最初のピクチャの発生ビット量、及び上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後の最初のピクチャの発生ビット量に基いて演算することを特徴とする請求項4記載の符号化ストリームスプライシング装置。

【請求項6】 上記スプライシング手段は、

上記スタッフィングバイトのデータ量を、上記第1の符号化ストリームのスプライスポイントにおけるVBVバッファのデータ占有量と、上記第2の符号化ストリームのスプライスポイントにおけるVBVバッファのデータ占有量とに基いて演算することを特徴とする請求項5記載の符号化ストリームスプライシング装置。

【請求項7】 上記ストリーム解析手段によって抽出される符号化パラメータは、

repeat\_first\_fieldであることを特徴とする請求項1記載の符号化ストリームスプライシング装置。

【請求項8】 上記スプライシング手段は、

上記第1の符号化ストリームにおけるスプライスポイント前のピクチャのフレーム構造と、上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後のピクチャのフレーム構造との整合性が取れるように、上記第1の符号化ストリームにおけるスプライスポイント前のピクチャのrepeat\_first\_fieldの値、又は、上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後のピクチャのrepeat\_first\_fieldの値を変更することを特徴とする請求項7記載の符号化ストリームスプライシング装置。

【請求項9】 上記ストリーム解析手段によって抽出される符号化パラメータは、

top\_field\_firstであることを特徴とする請求項1記載の符号化ストリームスプライシング装置。

【請求項10】 上記スプライシング手段は、

上記第1の符号化ストリームにおけるスプライスポイント前のピクチャのフレーム構造と、上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後のピクチャのフレーム構造との整合性が取れるように、上記第1の符号化ストリームにおけるスプライスポイント前のピクチャのtop\_field\_firstの値、又は、上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後のピクチャのtop\_field\_firstの値を変更することを特徴とする請求項9記載の符号化ストリームスプライシング装置。

【請求項11】 第1の符号化ストリームと第2の符号 化ストリームとをスプライシングポイントにおいてスプ ライシングする符号化ストリームスプライシング方法に おいて、

上記第1の符号化ストリームのシンタックスを解析することによって、上記第1の符号化ストリームの符号化パラメータを抽出するストリーム解析ステップと、上記ストリーム解析ステップによって得られた上記第1の符号化ストリームの符号化パラメータに基いて、上記スプライシングポイントにおいて上記第1の符号化ストリームと上記第2の符号化ストリームとがシームレスに接続されるように、上記第2の符号化ストリームの符号化パラメータを変更し、上記第1の符号化ストリームと上記符号化パラメータが変更された第2の符号化ストリームとをスプライシングするスプライシングステップとを備えたことを特徴とする符号化ストリームスプライシング方法

【請求項12】 上記ストリーム解析ステップによって 抽出される符号化パラメータは、

vbv\_delayであることを特徴とする請求項11記載の符号化ストリームスプライシング方法。

【請求項13】 上記スプライシングステップは、

上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後の最初のピクチャのvbv\_delayの値を、上記第1の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後の最初のピクチャのvbv\_delayの値に書き換えることを特徴とする請求項12記載の符号化ストリームスプライシング方法。

【請求項14】 上記スプライシングステップは、 上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイン ト後の最初のピクチャの発生ビット量が、上記書き換え られたvbv\_delayの値に対応するビット量となるよう に、上記第2の符号化ストリームにスタッフィングバイ トを挿入することを特徴とする請求項13記載の符号化 ストリームスプライシング方法。

【請求項15】 上記スプライシングステップは、 上記スタッフィングバイトのデータ量を、上記第1の符 号化ストリームにおけるスプライスポイント後の最初の ピクチャの発生ビット量、及び上記第2の符号化ストリ ームにおけるスプライスポイント後の最初のピクチャの 発生ビット量に基いて演算することを特徴とする請求項 14記載の符号化ストリームスプライシング方法。

【請求項16】 上記スプライシングステップは、 上記スタッフィングバイトのデータ量を、上記第1の符号化ストリームのスプライスポイントにおけるVBVバッファのデータ占有量と、上記第2の符号化ストリームのスプライスポイントにおけるVBVバッファのデータ占有量とに基いて演算することを特徴とする請求項15記載の符号化ストリームスプライシング方法。

【請求項17】 上記ストリーム解析ステップによって 抽出される符号化パラメータは、

repeat\_first\_fieldであることを特徴とする請求項11 記載の符号化ストリームスプライシング方法。

【請求項18】 上記スプライシングステップは、

上記第1の符号化ストリームにおけるスプライスポイント前のピクチャのフレーム構造と、上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後のピクチャのフレーム構造との整合性が取れるように、上記第1の符号化ストリームにおけるスプライスポイント前のピクチャのrepeat\_first\_fieldの値、又は、上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後のピクチャのrepeat\_first\_fieldの値を変更することを特徴とする請求項17記載の符号化ストリームスプライシング方法。

【請求項19】 上記ストリーム解析ステップによって 抽出される符号化パラメータは、

top\_field\_firstであることを特徴とする請求項11記載の符号化ストリームスプライシング方法。

【請求項20】 上記スプライシングステップは、 上記第1の符号化ストリームにおけるスプライスポイント前のピクチャのフレーム構造と、上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後のピクチャのフレーム構造との整合性が取れるように、上記第1の符号 化ストリームにおけるスプライスポイント前のピクチャのtop\_field\_firstの値、又は、上記第2の符号化ストリームにおけるスプライスポイント後のピクチャのtop\_field\_firstの値を変更することを特徴とする請求項19記載の符号化ストリームスプライシング方法。

【請求項21】 第1の符号化ストリームと第2の符号 化ストリームとをスプライシングポイントにおいてスプ ライシングすることによってスプライスド符号化ストリ ームを生成する符号化ストリーム生成装置において、 上記第1の符号化ストリームのシンタックスを解析する

上記第1の符号化ストリームのシンタックスを解析する ことによって、上記第1の符号化ストリームの符号化パ ラメータを抽出するストリーム解析手段と、

上記ストリーム解析手段によって得られた上記第1の符号化ストリームの符号化パラメータに基いて、上記スプライシングポイントにおいて上記第1の符号化ストリームと上記第2の符号化ストリームとがシームレスに接続されるように、上記第2の符号化ストリームの符号化パラメータを変更し、上記第1の符号化ストリームと上記符号化パラメータが変更された第2の符号化ストリームとをスプライシングするスプライシング手段とを備えたことを特徴とする符号化ストリーム生成装置。

【請求項22】 第1の符号化ストリームと第2の符号 化ストリームとをスプライシングポイントにおいてスプ ライシングすることによってスプライスド符号化ストリ ームを生成する符号化ストリーム生成方法において、

上記第1の符号化ストリームのシンタックスを解析する ことによって、上記第1の符号化ストリームの符号化パ ラメータを抽出するストリーム解析ステップと、

上記ストリーム解析ステップによって得られた上記第1の符号化ストリームの符号化パラメータに基いて、上記スプライシングポイントにおいて上記第1の符号化ストリームと上記第2の符号化ストリームとがシームレスに接続されるように、上記第2の符号化ストリームの符号化パラメータを変更し、上記第1の符号化ストリームと上記符号化パラメータが変更された第2の符号化ストリームとをスプライシングするスプライシングステップとを備えたことを特徴とする符号化ストリーム生成方法。【請求項23】 データを受信する受信手段と、

上記受信手段で受信したデータの一部を、他のデータと 入れ替える入れ替え手段と、

上記他のデータを符号化する符号化手段と、

上記受信手段で受信したデータを、上記他のデータと整合が取れるように変更する変更手段とを備えることを特徴とする情報処理装置。

【請求項24】 上記受信したデータと、他のデータにおけるtop\_field\_firstとrepeat\_field\_fieldの値を、予め決定された値にすることを特徴とする請求項23に記載の情報処理装置。

【請求項25】 上記符号化手段で符号化されたデータ を保存する保存手段をさらに備えることを特徴とする請 求項24に記載の情報処理装置。

【請求項26】 上記保存手段は、予め設定された時間 単位で符号化されたデータを保存することを特徴とする 請求項25に記載の情報処理装置。

【請求項27】 データを受信する受信ステップと、 上記受信ステップで受信したデータの一部を、他のデータと入れ替える入れ替えステップと、

上記他のデータを符号化する符号化ステップと、

上記受信ステップで受信したデータを、上記他のデータと整合が取れるように変更する変更ステップとを含むことを特徴とする情報処理方法。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、デジタル放送システムにおいて使用される符号化ストリームスプライシング装置及び符号化ストリームスプライシング方法、符号化ストリーム生成装置及び符号化ストリーム生成方法、並びに情報処理装置及び方法であって、特には、2つの符号化ストリームをストリームレベルでスプライシングすることによってシームレスなスプライスドストリームを生成する符号化ストリームスプライシング装置及び符号化ストリームスプライシング方法、符号化ストリーム生成装置及び符号化ストリーム生成方法、並びに情報処理装置及び方法に関するものである。

#### [0002]

のことである。

【従来の技術】図1は、現在のテレビジョン放送システ ムを説明するための図である。現在のテレビジョン放送 システムにおいて、各家庭にテレビ番組を配信するため の放送局は、全国規模のテレビ番組を制作する本局(キ ーステーション又はメインステーション) SKと、地方 特有のテレビ番組を作成する本局系列の複数の地方局 (支局) SA、SB、及びSCとから構成されている。本 局SKは、全国共通のテレビ番組を作成し、その作成し たテレビ番組を地方局に伝送するための放送局であっ て、地方局は、本局から局間伝送によって送られて来た オリジナルテレビ番組、及びそのオリジナルテレビ番組 一部を地方特有向けに編集したテレビ番組の両方の番組 を地方の家庭に配信するための放送局である。例えば、 図1に示されるように、地方局EAは、放送エリアEA内 の家庭に伝送するテレビ番組を作成する局であって、地 方局EBは、放送エリアEB内の家庭に伝送するテレビ番 組を作成する局であって、地方局ECは、放送エリアEC 内の家庭に伝送するテレビ番組を作成する局である。 尚、この各地方局において行われる編集処理とは、例え ば、本局から送られてきたニュース番組に、地方独自の 天気予報のプログラムを挿入したり、映画やドラマ等の

【0003】図2は、各地方局における編集処理を説明 するための図であって、図2(A)は、本局において制

番組に、地方向けのコマーシャルを挿入したりする処理

作されたオリジナルテレビ番組 P GOLDを示し、図2 (B)は、地方局において制作された地方向けの差し替 えテレビ番組PGNEWであって、図2(C)は、地方局 において編集されたテレビ番組PGEDITを示している。 図2に示された編集処理の例は、本局から伝送されてき たオリジナルテレビ番組のうち、コマーシャルCM1、 プログラム2、及びコマーシャルСM3を、地方局にお いて地方向けに制作されたコマーシャルCM1′、プロ グラム2'、及びコマーシャルCM3'に置き換える編 集処理の例である。この地方局における編集処理の結 果、図2(C)に示されるように、本局において生成さ れたテレビ番組(プログラム1、CM2、プログラム3 C、及びプログラム4)と地方局において生成されたテ レビ番組(コマーシャルCM1'、プログラム2'、及 びコマーシャルM3')とが混在する地方向けのテレビ 番組が生成される。

【0004】近年、現在のテレビジョン放送システムはアナログのベースバンドのテレビジョン信号を各家庭に配信するアナログ放送であるため、これらのアナログ方法システムを、デジタル技術を使用した次世代の放送システムに置換えようという試みがなされている。このデジタル放送システムは、MPEG2 (Moving PictureExperts Group Phase2)等の圧縮符号化技術を用いてビデオデータやオーディオデータを圧縮符号化し、その符号化されたストリームを地上波や衛星波を利用して各家庭や他局に伝送するシステムである。特に、このデジタル放送システムとして提案されている放送技術の中で、ヨーロッパにおいて次世代の放送方式として提案されているDVB (Digital Video Broadcasting) 規格が最も有力であって、このDVB規格がデファクトスタンダートとなりつつある。

【0005】次に、図3を参照してMPEG規格を用いて、ビデオデータとオーディオデータを含んだプログラムを送信側システムから受信側システムに伝送する一般的なデジタル伝送システムに関して説明する。

【0006】一般的なデジタル伝送システムにおいて、 伝送側システム10は、MPEGビデオエンコーダ11 と、MPEGオーディオエンコーダ12と、マルチプレ クサ13とを備え、受信側システム20は、デマルチプ レクサ21と、MPEGビデオエンコーダ22と、MP EGオーディオデコーダとを備えている。

【0007】MPEGビデオエンコーダ11は、ベース バンドのソースビデオデータVをMPEG規格に基いて 符号化し、その符号化したストリームをビデオエレメン タリストリームESとして出力する。MPEGオーディ オエンコーダ12は、ベースバンドのソースオーディオ データAをMPEG規格に基いて符号化し、その符号化 したストリームをオーディオエレメンタリストリームE Sとして出力する。マルチプレクサ13は、MPEGビ デオエンコーダ11とMPEGオーディオエンコーダ1 2から、それぞれビデオエレメンタリーストリームとオーディオエレメンタリストリームを受取り、それらのストリームをトランスポートストリームパケットの形態に変換し、ビデオエレメンタリストリームを含んだトランスポートストリームパケットとオーディオエレメンタリストリームを含んだトランスポートストリームパケットを生成する。さらに、マルチプレクサ13は、ビデオエレメンタリストリームを含んだトランスポートストリームを含んだトランスポートストリームのケットとが混在するように、それぞれのトランスポートストリームパケットを多重化し、受信システム20に伝送されるトランスポートストリームを生成する。

【0008】デマルチプレクサ21は、伝送路を介して 伝送されたトランスポートストリームを受取り、ビデオ エレメンタリストリームを含んだトランスポートストリ ームとオーディオエレメンタリストリームを含んだトラ ンスポートストリームパケットとに分離する。さらに、 デマルチプレクサ21は、ビデオエレメンタリストリー ムを含んだトランスポートストリームパケットからビデ オエレメンタリーストリームを生成するとともに、オー ディオエレメンタリストリームを含んだトランスポート ストリームパケットからオーディオエレメンタリースト リームを生成する。MPEGビデオデコーダ22は、デ マルチプレクサ21からビデオエレメンタリーストリー ムを受取り、このビデオエレメンタリストリームをMP EG規格に基いてデコードし、ベースバンドのビデオデ ータVを生成する。MPEGオーディオデコーダ22 は、デマルチプレクサ21からオーディオエレメンタリ ーストリームを受取り、このオーディオエレメンタリス トリームをMPEG規格に基いてデコードし、ベースバ ンドのオーディオデータAを生成する。

【0009】さて、従来のアナログ放送システムをこの ようなデジタル伝送システムの技術を使用してデジタル 放送システムに置き換えようとした場合、本局から地方 局に向けて伝送されるテレビ番組のビデオデータは、M PEG2規格に基いて圧縮符号化された符号化ストリー ムとなる。従って、地方局において本局から伝送された オリジナル符号化ストリームの一部を、地方局において 制作された符号化ストリームに置換えるための編集処理 を行なうためには、この編集処理の前に、一端、符号化 ストリームをデコードして、ベースバンドのビデオデー 夕に戻さなければいけない。なぜなら、MPEG規格に 準じた符号化ストリームに含まれる各ピクチャの予測方 向は、前後のピクチャの予測方向と相互に関連している ので、ストリーム上の任意の位置において符号化ストリ ームを接続することができないからである。もし強引に 2つの符号化ストリームをつなげたとすると、符号化ス トリームのつなぎめが不連続になってしない、正確にデ コードできなくなってしまうことが発生する。

【0010】従って、図2において説明したような編集 処理を実現するためには、本局から供給されたオリジナルの符号化ストリームと、地方向けに制作された符号化ストリームの両方を一端デコードし、それぞれをベースバンドのビデオ信号に戻すデコード処理と、2つのベースバンドのビデオデータを編集してオンエア用の編集されたビデオデータを再び符号化して、符号化ビデオストリームを生成するという符号化処理とを行なわなくてはいけない。しかしながら、MPEG規格に基く符号化/復号化処理は100%可逆の符号化/復号化処理ではないので、復号化処理及び符号化処理を繰り返すたびに画質が劣化してしまうという問題があった。

【0011】そこで、近年では、供給された符号化ストリームを復号化処理せずに、符号化ストリームの状態のまま編集することを可能にする技術が要求されるようになってきた。尚、このように符号化されたビットストリームレベルで、異なる2つの符号化ビットストリームを連結し、連結されたビットストリームを生成することを「スプライシング」と呼んでいいる。つまり、スプライシングとは、符号化ストリームの状態のままで複数のストリームを編集及び接続することを意味する。

【0012】しかしながら、このスプライシング処理を 実現するためには以下のような2つの問題点がある。

【0013】まず、第1の問題点について説明する。 【0014】上述したMPEGビデオエンコーダ11及 びMPEGビデオデコーダ22において使用されている MPEG規格では、符号化方式として双方向予測符号化 方式が採用されている。この双方向予測符号化方式で は、フレーム内符号化、フレーム間順方向予測符号化お よび双方向予測符号化の3つのタイプの符号化が行わ れ、各符号化タイプによる画像は、それぞれ I ピクチャ (intra coded picture )、Pピクチャ (predictive c oded picture) およびBピクチャ (bidirectionally pr edictive coded picture)と呼ばれる。また、I, P, Bの各ピクチャを適切に組み合わせて、ランダムアクセ スの単位となるGOP (Group of Picture) が構成され る。一般的には、各ピクチャの発生符号量は、Iピクチ ャが最も多く、次にPピクチャが多く、Bピクチャが最 も少ない。

【0015】MPEG規格のようにピクチャ毎にビット発生量が異なる符号化方法では、得られる符号化ビットストリーム(以下、単にストリームとも言う。)をビデオデコーダにおいて正確に復号化して画像を得るためには、ビデオデコーダ22における入力バッファ内のデータ占有量を、ビデオエンコーダ11で把握していなければならない。そこで、MPEG規格では、ビデオデコーダ22における入力バッファに対応するバッファとして'VBV (Video Buffering Verifier) バッファ'という仮想バッファを想定し、ビデオエンコーダ11では、

VBVバッファを破綻、つまりアンダフローやオーバフローさせないように、符号化処理を行なうように定義されている。例えば、このVBVバッファの容量は、伝送される信号の規格に応じて決められており、メインプロファイル・メインレベル(MP@ML)のスタンダードビデオ信号の場合であれば、1.75Mビットの容量を有している。ビデオエンコーダ11は、このVBVバッファをオーバフローやアンダフローさせないように、各ピクチャのビット発生量をコントロールする。

【0016】次に、図4を参照して、VBVバッファについて説明する。

【0017】図4(A)は、本局において制作されたプ ログラム1とコマーシャルCM1とを含んだオリジナル テレビ番組を、ビデオエンコーダで符号化したオリジナ ルストリームSTOLDと、そのオリジナルストリームS TOLDに対応するVBVバッファのデータ占有量の軌跡 を示す図である。図4(B)は、地方向けに制作された コマーシャルであって、オリジナルテレビ番組のコマー シャルCM1の部分に差し替えられるコマーシャルCM 1'を、地方局のビデオエンコーダで符号化した差し替 えストリームSTNEWと、その差し替えストリームSTN EWのVBVバッファのデータ占有量の軌跡を示す図であ る。尚、以下の説明において、本局から支局に伝送され たオリジナルテレビ番組を符号化したストリームの一部 が支局において作成された新たなストリームによって置 き換えられるので、このオリジナルテビ番組を符号化し たオリジナルストリームを、古いストリームであること を示す 'STOLD' と表現し、オリジナルストリームS TOLDの一部に新たに差し替えられる差し替えストリー ムを 'STNEW' と表現する。図4 (C)は、スプライ スポイントSPにおいてオリジナルストリームSTOLD に対して差し替えストリームSTNEWをスプライシング することによって得られたスプライスドストリームST SPL (spliced stream)と、そのスプライスドストリ ームSTSPLのVBVバッファのデータ占有量の軌跡を 示す図である。

【0018】尚、図4において、VBVバッファのデータ占有量の軌跡において、右上がり部分(傾き部分)は 伝送ビットレートを表し、垂直に落ちている部分は各ピクチャの再生のためにビデオデコーダがデコーダバッファから引き出すビット量を表している。ビデオデコーダ がこのデコーダバッファからビットを引き出すタイミングは、デコーデイングタイムスタンプ (DTS)と呼ばれる情報によって指定される。なお、図4において I, P, Bは、それぞれ I ピクチャ, Pピクチャ, Bピクチャを表している。

【0019】オリジナル符号化ストリームSTOLDは本 局のビデオエンコーダ符号化されたストリームであっ て、差し替えストリームSTNEWは地方局のビデオエン コーダで符号化されたストリームであるので、オリジナ ル符号化ストリームSTOLDと差し替えストリームSTN EWとは、それぞれのビデオエンコーダで全く関係無く符号化されたストリームである。よって、地方局のビデオエンコーダは、本局のビデオエンコーダのVBVバッファのデータ占有量の軌跡を全く知らずに、独自に差し替えストリームSTNEWを生成するための符号化処理を行っているので、スプライスポイントSPにおけるオリジナルストリームSTOLDのVBVバッファのデータ占有量VBVOLDと、スプライスポイントSPにおける差し替えストリームSTNEWのVBVバッファのデータ占有量VBVNEWとは異なってしまう。

【0020】つまり、スプライスドストリームSTSPL のスプライスポイントSPの前後において、VBVバッ ファのデータ占有量の軌跡が不連続にならないようにす るためには、スプライスドストリームSTSPLにおける 差し替えストリームSTNEWのVBVバッファのデータ 占有量の初期レベルは、VBVバッファのデータ占有量 VBVOLDにしなければいけない。その結果、図4に示 したように、オリジナルストリームSTOLDのVBVバ ッファのデータ占有量VBVOLDよりも、差し替えスト リームSTNEWのVBVバッファのデータ占有量VBVN EWの値が小さい場合には、スプライスドストリームST SPLにおける差し替えストリームSTNEWの部分で、VB Vバッファがオーバーフローしてしまう。また、逆に、 オリジナルストリームSTOLDのVBVバッファのデー タ占有量VBVOLDよりも、差し替えストリームSTNEW のVBVバッファのデータ占有量VBVNEWの値が大き い場合には、スプライスストリームSTSPLにおける差 し替えストリームSTNEWの部分で、VBVバッファが アンダーフローしてしまう。

【0021】次に、第2の問題について説明する。

【0022】MPEG規格に基いて符号化されたストリームのヘッダには、符号化情報を示すさまざまなデータエレメントやフラグが記述されており、これらのデータエレメントやフラグを使用して符号化ストリームを復号化するようになされている。

【0023】図2に示されたオリジナルテレビ番組の本編を構成するプログラム1、プログラム2、プログラム3及びプログラム4は、ビデオカメラ等によって撮影された29.97Hz(約30Hz)のフレームレートを有するNTSC方式のテレビジョン信号とは限らず、24Hz(毎秒24コマ)のフレームレートを有する映画素材からテレビジョン信号に変換された信号であることもある。一般的に、このように24Hzの映画素材を29.97Hzのテレビジョン信号に変換する処理を、オリジナル素材における2個のフィールドを、所定のシーケンスで3個のフィールドに変換する処理を含むことから、、2:3プルダウン処理、と呼んでいる。

【0024】図5は、この2:3プルダウン処理を説明 するための図である。図5において、T1からT8は2 4Hzのフレーム周波数を有する映画素材のトップフィールドを示し、B1からB9は24Hzのフレーム周波数を有する映画素材のボトムフィールドを示している。さらに、図5において示された楕円及び三角形は、トップフィールドとボトムフィールドから構成されるフレームの構造を示している。

【0025】具体的には、この2:3プルダウン処理に おいて、24Hzのフレーム周波数を有する映画素材 (8個のトップフィールドT1~T8、及び8個のボト ムフィールドB1~B8)に、ボトムフィールドB2を 繰り返すことによって生成されたリピートフィールドB 2'、トップフィールドT4を繰り返すことによって生 成されたリピートフィールドT4'、ボトムフィールド B6を繰り返すことによって生成されたリピートフィー ルドB6'、及びトップフィールドT8を繰り返すこと によって生成されたリピートフィールドT8'の4つの リピートフィールドを挿入する処理が行われる。その結 果、この2:3プルダウン処理によって、24Hzのフ レーム周波数を有する映画素材から29.97Hzのフ レーム周波数を有するテレビジョン信号が生成される。 【0026】MPEGエンコーダにおいて、2:3プル ダウン処理されたテレビジョン信号は、ビデオエンコー ダにおいてそのまま符号化処理されるのではなく、2: 3プルダウン処理されたテレビジョン信号からリピート フィールドを除去してから、符号化処が行われる。図5 に示した例では、2:3プルダウンされたテレビジョン 信号から、リピートフィールドB2'、T4'、B6' 及びT8'が除去される。このように符号化処理前にリ ピートフィールドを除去する理由は、このリピートフィ ールドは、2:3プルダウン処理時に挿入された冗長な フィールドであって、圧縮符号化効率を向上させるため に削除したとしても何ら画質劣化が発生しないからであ る。

【0027】また、MPEG規格においては、符号化ス トリームをデコードする際に、フレームを構成する2つ のフィールドのいずれかのフィールドを繰り返すことに よって、リピートフィールドを生成するか否かを示す 'repeat\_first\_field'というフラグを記述すること を定義付けている。具体的には、MPEGデコーダは、 符号化ストリームをデコードする際に、符号化ストリー ム中のフラグ「repeat\_first\_field 」が「1」の場合 にはリピートフィールドを生成し、符号化ストリーム中 のフラグ「repeat\_first\_field 」が「O」の場合には リピートフィールドを生成しないという処理を行なう。 【0028】図5に示した例の場合には、トップフィー ルドT1とボトムフィールドB1とから構成されるフレ ームを符号化したストリームの「 repeat\_first\_field 」は「O」であって、トップフィールドT2とボトム フィールドB2とから構成されるフレームを符号化した ストリームの「 repeat\_first\_field 」は「1」であっ

て、トップフィールドT3とボトムフィールドB3とから構成されるフレームを符号化したストリームの「repeat\_first\_field」は「0」であって、トップフィールドT4とボトムフィールドB4とから構成されるフレームを符号化したストリームの「repeat\_first\_field」は「1」であるので、トップフィールドT2とボトムフィールドB2とから構成されるフレームの符号化ストリームをデコードする時には、リピートフィールドB2とから構成されるフレームの符号化ストリームをデコードする時には、リピートフィールドB4とから構成されるフレームの符号化ストリームをデコードする時には、リピートフィールドB4)を生成する処理を行なう。

【0029】さらに、MPEG規格においては、フレームを構成する2つのフィールドのうち、最初のフィールドがトップフィールドかボトムフィールドかを示す 'top\_field\_first'というフラグを、符号化ストリーム中に記述することを定義している。具体的には、「top\_field\_first」が「1」である場合には、トップフィールドがボトムフィールドよりも時間的に早いフレーム構造であることを示し、「top\_field\_first」が「0」の場合には、トップフィールドがボトムフィールドよりも時間的に早いフレーム構造であることを示す。

【0030】図5に示した例では、トップフィールドT 1とボトムフィールドB1から構成されるフレームの符号化ストリームの「top\_field\_first」は「0」であって、トップフィールドT2とボトムフィールドB2から構成されるフレームの符号化ストリームの「top\_field\_first」は「1」であって、トップフィールドT3とボトムフィールドB3から構成されるフレームの符号化ストリームの「top\_field\_first」は「0」であって、トップフィールドT4とボトムフィールドB4から構成されるフレームの符号化ストリームの「top\_field\_first」は「1」である。

【0031】次に、図6を参照して、符号化ストリームをスプライシング処理したときの「top\_field\_first」及び「 repeat\_first\_field 」等のMPEG規格において定義されているフラグに関して発生する問題点について説明する。

【0032】図6(A)は、本局において制作されたオリジナルテレビ番組を符号化したオリジナルストリームSTOLDのフレーム構造を示している図であって、図5(B)は、地方局において制作された地方向けのコマーシャルC1、を符号化した差し替えストリームSTNEWのフレーム構造を示している図であって、図5(C)は、スプライシング処理されたスプライスドストリームSTSPLのフレーム構造を示している図である。

【0033】オリジナルストリームSTOLDにおけるプログラム1及びプログラム2は、共に2:3プルダウン処理された符号化ストリームであって、本編のコマーシャルCM1の各フレームは、「top\_field\_first」が

「0」となっているフレーム構造の符号化ストリームである。また、図6(B)に示された、地方コマーシャルCM1'は、オリジナルテレビ番組のコマーシャルCM1の部分に差し替えられる符号化ストリームであって、「top\_field\_first」が「1」となっているフレーム構造の符号化ストリームである。図6(C)に示されたスプライスドストリームSTSPLは、プログラム1で示されるオリジナルストリームSTOLDの後に、差し替えストリームSTNEWの後に、プログラム2で示されるオリジナルストリームSTOLDをスプライスすることによって生成されたストリームである。つまり、スプライスドストリームSTSPLは、オリジナルストリームSTOLDの本編コマーシャルCM1の替わりに地方コマーシャルCM1'を挿入したストリームである。

【0034】図6に示した本局において制作されたコマーシャルCM1の各フレームは、top\_field\_firstが「0」のフレーム構造の符号化ストリームであって、地方局において制作されたコマーシャルCM1'は、top\_field\_firstが「1」のフレーム構造の符号化ストリームであることを示している。

【0035】図6(A)及び図6(B)に示したように、コマーシャルCM1のフレーム構造と、コマーシャルCM1に対して差し替えられる差し替えコマーシャルCM1'のフレーム構造とが異なる場合に、オリジナルストリームSPOLDのスプライスポイントSP1で、プログラム1のストリームの後にコマーシャルCM1'のストリームをスプライスすると、スプライスドストリームSTSPLにおいてフィールドのギャップが生じてしまう。フィールドのギャップとは、図6(C)に示されたように、スプライスポイントSP1におけるボトムフィールドB6が、スプライスドストリームSTSPLから脱落し、トップフィールドとボトムフィールドの繰り返しパターンが不連続になっていることを意味している。【0036】このようにフィールドのギャップが生じて

フィールドパターンが不連続になっている符号化ストリームは、MPEG規格違反の符号化ストリームであって、通常のMPEGデコーダでは正常に復号化できない。

【0037】また、図6(A)及び図6(B)に示したように、オリジナルストリームSPOLDのスプライスポイントSP2で、コマーシャルCM1'のストリームの後にプログラム2のストリームをスプライスすると、スプライスドストリームSTSPLにおいてフィールドの重複が生じてします。このフィールドの重複とは、図6(C)に示されたように、スプライスポイントSP2に

(C) に示されにように、スノライスホイントSP 2におけるボトムフィールド b 1 2 及びボトムフィールド B 1 2 が同じ表示時間に存在することになってしまうことを意味している。

【0038】このようにフィールドの重複が生じてフィ

ールドパターンが不連続になっている符号化ストリームは、MPEG規格違反の符号化ストリームであって、通常のMPEGデコーダでは正常に復号化できない。

【0039】つまり、単純にスプラシング処理を行なうと、フィールドパターン/フレームパターンが不連続になってしまい、MPEG規格に準じたスプライスドストリームを生成することができなかった。

### [0040]

【発明が解決しようとする課題】本発明の目的は、スプライシングされたストリームのVBVバッファのデータ占有量の軌跡が連続であって、且つ、VBVバッファば破綻しないシームレスなスプライシング処理を実現するための符号化ストリームスプライシングボイント前後における、符号化ストリームのストリーム構造が不連続にならないシームレスなスプライシング処理を実現するための符号化ストリームスプライシング装置を提供することにある。

#### [0041]

【課題を解決するための手段】請求項1に記載の符号化 ストリームスプライシング装置は、第1の符号化ストリ ームのシンタックスを解析することによって、第1の符 号化ストリームの符号化パラメータを抽出するストリー ム解析手段と、ストリーム解析手段によって得られた第 1の符号化ストリームの符号化パラメータに基いて、ス プライシングポイントにおいて第1の符号化ストリーム と第2の符号化ストリームとがシームレスに接続される ように、第2の符号化ストリームの符号化パラメータを 変更し、第1の符号化ストリームと符号化パラメータが 変更された第2の符号化ストリームとをスプライシング するスプライシング手段とを備えたことを特徴とする。 【0042】請求項11に記載の符号化ストリームスプ ライシング方法は、第1の符号化ストリームのシンタッ クスを解析することによって、第1の符号化ストリーム の符号化パラメータを抽出するストリーム解析ステップ と、ストリーム解析ステップによって得られた第1の符 号化ストリームの符号化パラメータに基いて、スプライ シングポイントにおいて第1の符号化ストリームと第2 の符号化ストリームとがシームレスに接続されるよう に、第2の符号化ストリームの符号化パラメータを変更 し、第1の符号化ストリームと符号化パラメータが変更 された第2の符号化ストリームとをスプライシングする スプライシングステップとを備えたことを特徴とする。 【0043】請求項21に記載の符号化ストリーム生成 装置は、第1の符号化ストリームのシンタックスを解析 することによって、第1の符号化ストリームの符号化パ ラメータを抽出するストリーム解析手段と、ストリーム 解析手段によって得られた第1の符号化ストリームの符 号化パラメータに基いて、スプライシングポイントにお いて第1の符号化ストリームと第2の符号化ストリーム

とがシームレスに接続されるように、第2の符号化ストリームの符号化パラメータを変更し、第1の符号化ストリームと符号化パラメータが変更された第2の符号化ストリームとをスプライシングするスプライシング手段とを備えたことを特徴とする。

【0044】請求項22に記載の符号化ストリーム生成方法は、第1の符号化ストリームのシンタックスを解析することによって、第1の符号化ストリームの符号化パラメータを抽出するストリーム解析ステップと、ストリーム解析ステップによって得られた第1の符号化ストリームの符号化パラメータに基いて、スプライシングポイントにおいて第1の符号化ストリームと第2の符号化ストリームとがシームレスに接続されるように、第2の符号化ストリームの符号化パラメータが変更された第2の符号化ストリームと符号化パラメータが変更された第2の符号化ストリームと符号化パラメータが変更された第2の符号化ストリームとをスプライシングするスプライシングステップとを備えたことを特徴とする。

【 0 0 4 5 】請求項23に記載の情報処理装置は、データを受信する受信手段と、受信手段で受信したデータの一部を、他のデータと入れ替える入れ替え手段と、他のデータを符号化する符号化手段と、受信手段で受信したデータを、他のデータと整合が取れるように変更する変更手段とを備えることを特徴とする。

【0046】請求項27に記載の情報処理方法は、データを受信する受信ステップと、受信ステップで受信したデータの一部を、他のデータと入れ替える入れ替えステップと、他のデータを符号化する符号化ステップと、受信ステップで受信したデータを、他のデータと整合が取れるように変更する変更ステップとを含むことを特徴とする。

【〇〇47】請求項1の符号化ストリームスプライシン グ装置及び請求項21の符号化ストリーム生成装置にお いては、第1の符号化ストリームのシンタックスを解析 することによって、第1の符号化ストリームの符号化パ ラメータを抽出するストリーム解析手段と、ストリーム 解析手段によって得られた第1の符号化ストリームの符 号化パラメータに基いて、スプライシングポイントにお いて第1の符号化ストリームと第2の符号化ストリーム とがシームレスに接続されるように、第2の符号化スト リームの符号化パラメータを変更し、第1の符号化スト リームと符号化パラメータが変更された第2の符号化ス トリームとをスプライシングするスプライシング手段と を備えることによって、スプライシングされたストリー ムのVBVバッファのデータ占有量の軌跡が連続であっ て、且つ、VBVバッファば破綻しないシームレスなス プライシング処理を実現することができる。また、本発 明によれば、スプライシングポイント前後における、符 号化ストリームのストリーム構造が不連続にならない整 合性の取れたシームレスなストリームを生成することの できるスプライシング処理を実現できる。

【0048】また、請求項11の符号化ストリームスプ ライシング方法及び請求項22の符号化ストリーム生成 方法においては、第1の符号化ストリームのシンタック スを解析することによって、第1の符号化ストリームの 符号化パラメータを抽出するストリーム解析ステップ と、ストリーム解析ステップによって得られた第1の符 号化ストリームの符号化パラメータに基いて、スプライ シングポイントにおいて第1の符号化ストリームと第2 の符号化ストリームとがシームレスに接続されるよう に、第2の符号化ストリームの符号化パラメータを変更 し、第1の符号化ストリームと符号化パラメータが変更 された第2の符号化ストリームとをスプライシングする スプライシングステップとを行なうことによって、スプ ライシングされたストリームのVBVバッファのデータ 占有量の軌跡が連続であって、且つ、VBVバッファば 破綻しないシームレスなスプライシング処理を実現する ことができる。また、本発明によれば、スプライシング ポイント前後における、符号化ストリームのストリーム 構造が不連続にならない整合性の取れたシームレスなス トリームを生成することのできるスプライシング処理を 実現できる。

【0049】請求項23の情報処理装置及び請求項27の情報処理方法においては、データが受信され、受信されたデータの一部が、他のデータと入れ替えられ、他のデータが符号化され、受信したデータが、他のデータと整合が取れるように変更される。

#### [0050]

【発明の実施の形態】図7は、本発明の実施の形態に係る符号化ストリームスプライシング装置を含むデジタル放送システムを構成を示す図である。

【0051】図7に示されているように、一般的には、 デジタル放送システムは主局(Keystation)30と、こ の主局系列の地方局40とから構成されている。

【0052】主局30は、系列の地方局に対して共通のテレビプログラムを制作及び伝送するための放送局であって、放送システムコントローラ31と、素材サーバ32と、CMサーバ33と、マトリックススイッチャブロック34と、MPEGエンコーダブロック35と、マルチプレクサ36と、変調回路37とから構成されている。

【0053】放送システムコントローラ31は、素材サーバ32、CMサーバ33、マトリックススイッチャブロック34、MPEGエンコーダブロック35、マルチプレクサ36、及び変調回路37等の放送局に設けられている全ての装置及び回路を統合的に管理及びコントロールするシステムである。この放送システムコントローラ31は、番組供給会社から供給された番組素材及びプロモーション素材や自局で作成した番組素材やCM素材などのあらゆる素材の放映時間を管理するための番組編成表が登録されており、放送番組編成システム1は、こ

の番組編成表に従って、上述した各装置及び回路を制御する。この番組編成表は、例えば、1時間単位又は1日単位の放送番組スケジュールが記録されているイベント情報ファイル、及び15秒単位の放送番組のタイムスケジュールが記録されている運行情報ファイル等から構成されている。

【0054】素材サーバ32は、テレビ番組の本編とし て放送される映画番組、スポーツ番組、娯楽番組、ニュ ース番組等のビデオデータ及びオーディオデータを格納 すると共に、放送システムコントローラ31によって指 定されたプログラムを、番組編成表のタイムスケジュー ルに従ったタイミングで出力するためのサーバである。 また、この映画番組とは、先に説明したように、24日 zのフレーム周波数を有するフィルム素材から2:3プ ルダウン処理することによって30Hzのフレーム周波 数を有するテレビジョン信号に変換されたビデオデータ である。この素材サーバ32から本編のプログラムとし て出力されたビデオデータ及びオーディオデータはマト リックススイッチャブロック34に供給される。例え ば、図2に示した例では、プログラム1、プログラム 2、プログラム3及びプログラム4等がこの素材サーバ 32に記録されている。尚、この素材サーバ32に記憶 されているビデオデータ及びオーディオデータは、圧縮 符号化されていないベースバンドのビデオデータ及びオ ーディオデータである。

【0055】CMサーバ33は、素材サーバ32から再生された本編のプログラム間に挿入されるコマーシャルを格納すると共に、放送システムコントローラ31によって指定されたコマーシャルを、番組編成表のタイムスケジュールに従ったタイミングで出力するためのサーバである。このCMサーバ33からコマーシャルとして出力されたビデオデータ及びオーディオデータはマトリックススイッチャ34に供給される。例えば、図2に示した例では、コマーシャルCM1、コマーシャルCM2、及びコマーシャルCM3等が、このCMサーバ33に記録されている。尚、このCMサーバ33に記憶されているビデオデータ及びオーディオデータは、圧縮符号化されていないベースバンドのビデオデータ及びオーディオデータである。

【0056】マトリックススイッチャブロック34は、スポーツ中継やニュース番組等のライブプログラム、素材サーバ32から出力された本編プログラム、及びCMサーバ33から出力されたコマーシャルプログラムをそれぞれルーティングするマトリックス回路を有している。さらに、マトリックススイッチャブロック34は、放送システムコントローラによって決定された番組編成表のタイムスケジュールに従ったタイミングで、素材サーバ32から供給された本編プログラムとCMサーバ33から供給されたコマーシャルプログラムを接続してスイッチングするスイッチング回路を有している。このス

イッチング回路によって、本編プログラムとCMプログラムをスイッチングすることによって、例えば図2に示した伝送プログラムPGOLDを生成することができる。 【0057】MPEGエンコーダブロック35は、マトリックススイッチャブロックから出力されたベースバンドのビデオデータ及びオーディオデータをMPEG2規格に基いて符号化するためのブロックであって、複数のビデオエンコーダ及びオーディオエンコーダを有している。

【0058】マルチプレクサ36は、MPEGエンコーダブロック35から出力された9チャンネルのトランスポートストリームを多重化して、1つの多重化トランスポートストリームを生成する。従って、出力される多重化トランスポートストリーム中には、1から9チャンネルまでの符号化ビデオエレメンタリーストリームを含んだトランスポートストリームパケットと1チャンネルから9チャンネルまでの符号化オーディオエレメンタリーストリームを含んだトランスポートストリームパケットとが混在しているストリームである。

【0059】変調回路37は、トランスポートストリームをQPSK変調して、その変調されたデータを伝送路を介して、地方局40及び家庭61に伝送する。

【0060】次に、地方局40の全体構成に関して、図7を参照して説明する。

【0061】地方局40は、本局から送られてきた共通のテレビプログラムを地方向けに編集し、地方向けに編集されたテレビ番組みを各家庭に放映するめの放送局であって、放送システムコートローラ41と、復調回路42と、デマルチプレクサ43と、ストリーム変換回路44と、素材サーバ46と、CMサーバ47と、エンコーダブロック48と、ストリームサーバ49と、ストリームスプライサ50と、ストリーム変換回路51と、マルチプレクサ52と、変調回路53とを備えている。

【0062】放送システムコントローラ41は、本局30の放送システムコントローラ31と同じように、復調回路42、デマルチプレクサ43、ストリーム変換回路44、素材サーバ46、CMサーバ47、エンコーダブロック48、ストリームサーバ49、ストリームスプライサ50、ストリーム変換回路51、マルチプレクサ52、変調回路53等の地方局に設けられている全ての装置及び回路を統合的に管理及びコントロールするシステムである。この放送システムコントローラ41は、本局30から供給された伝送プログラムに対して、自局で作成した番組やCMなどを挿入した編集テレビ番組の放映時間を管理するための番組編成表が登録されており、この番組編成表に従って、上述した各装置及び回路を制御する

【0063】復調回路42は、伝送路を介して本局30から伝送された伝送ピログラムをQPSK復調すること

によって、トランスポートストリームを生成する。

【0064】デマルチプレクサ43は、復調回路42から出力されたトランスポートスリームをデマルチプレックスして9チャンネルのトランスポートストリームを生成し、それぞれのチャンネルのトランスポートストリームをストリーム変換回路44に出力する。つまり、このデマルチプレクサ43は、本局30のマルチプレクサ36とは逆の処理を行なう。

【0065】ストリーム変換回路44は、デマルチプレクサ43から供給されたトランスポートストリームをエレメンタリーストリームの形態に変換するための回路である。

【0066】素材サーバ46は、地方向けのテレビ番組として放送される娯楽番組、ニュース番組等のビデオデータ及びオーディオデータを格納しているサーバである。CMサーバ47は、本局30から供給された本編プログラム間に挿入される地方向けコマーシャルのビデオデータ及びオーディオデータを格納するためのサーバである。この素材サーバ46及びCMサーバ47に記憶されているビデオデータ及びオーディオデータは、圧縮符号化されていないベースバンドのビデオデータ及びオーディオデータである。

【0067】エンコーダブロック48は、素材サーバ4 6及びCMサーバ47から供給された複数チャンネルの ビデオデータ及び複数チャンエルのオーディオデータを 符号化するためのブロックであって、複数チャンネルに 対応した複数のビデオエンコーダ及び複数のオーディオ エンコーダを備えている。このエンコーダブロック48 と本局30のMPEGエンコーダブロック35との違い は、本局30のMPEGエンコーダブロック35はトラ ンスポートストリームを出力するのに対して、この地方 局40のエンコーダブロック48は、エレメンタリース トリーム出力する点で異なっているが、このエンコーダ ブロック48の実質的な機能及び処理は本局30のMP EGエンコーダブロック35と全く同じである。エンコ ーダブロック48から出力された複数チャンネルのエレ メンタリーストリームのうち3チャンネル分のエレメン タリーストリームが、ストリームサーバ49に供給さ れ、残りのチャンネルのエレメンタリーストリームは、 ストリームスプライサ50に供給される。

【0068】ストリームサーバ49は、エンコーダブロックから供給された3チャンネル分のエレメンタリーストリームを受取り、ストリームの状態でランダムアクセス可能な記録媒体にストリームの状態で記録すると共に、放送システムコントローラ41からの制御にしたがって、そのエレメンタリーストリームをランダムアセクス可能な記録媒体から再生する。

【0069】ストリームスプライサ50は、エンコーダ ブロック48及びストリームサーバ49から供給された 複数のエレメンタリースをルーティングして所定の出力 ラインに出力すると共に、本局30から供給されたエレメンタリーストリームと、地方局40において生成されたエレメンタリーストリームとをストリームレベルでスプライシングするためのブロックである。このストリームスプライサ50における処理は、詳しくは後述する。【0070】ストリーム変換回路51は、ストリームスプライサ50からスプライスドストリームとして出力されたエレメンタリーストリームを受けとり、このエレメンタリーストリームをトランスポートストリームに変換する回路である。

【0071】マルチプレクサ52は、本局30のマルチプレクサ36と同じように、ストリーム変換回路から出力された9チャンネルのトランスポートストリームを多重化して、1つの多重化トランスポートストリームを生成する。

【0072】変調回路53は、トランスポートストリームをQPSK変調して、その変調されたデータを伝送路を介して、各家庭62に配信する。

【0073】図8は、本局30のMPEGエンコーダブロック35及び地方局40のエンコーダブロック48の構成を詳細に説明するためのブロック図である。本局30のMPEGエンコーダブロック35と地方局40のエンコーダブロック48とは実質的に同じ構成であるので、本局30のMPEGエンコーダブロック35を例にあげて、その構成及び昨日を説明する。

【0074】MPEGエンコーダブロック35は、この MPEGエンコーダブロック35の全ての回路を集中的 に制御するためのエンコーダコントローラ350と、供給された複数チャンネルのビデオデータをエンコードするための複数のMPEGビデオエンコーダ351-1V ~351-9Vと、ビデオデータにそれぞれ対応する複数のオーディオデータをMPEG2規格に基いて符号化するためのMPEGオーディオエンコーダ351-1A ~351-9Aとを有している。

【0075】さらに、MPEGエンコーダブロック35 は、各ビデオエンコーダ351-1V~351-9Vか らそれぞれ出力された符号化エレメンタリーストリーム (ES) をトランスポートストリームに変換するストリ ーム変換回路352-1V~352-9Vと、各オーデ ィオエンコーダ351-1A~351-9Aからそれぞ れ出力された符号化エレメンタリーストリーム(ES) をトランスポートストリームに変換するストリーム変換 回路352-1A~352-9Aと、第1チャンネル (1 c h) のビデオエレメンタリーストリームを含んだ トランスポートストリームと、第1チャンネル(1c h)のオーディオエレメンタリーストリームを含んだト ランスポートストリームとをトランスポートストリーム パケット単位で多重化するマルチプレクサ353-1 と、第2チャンネル (2ch) のビデオエレメンタリー ストリームを含んだトランスポートストリームと、第2

チャンネル(2ch)のオーディオエレメンタリーストリームを含んだトランスポートストリームとをトランスポートストリームととアランスポートストリームパケット単位で多重化するマルチプレクサ353-2と、・・・・・、第9チャンネル(9ch)のビデオエレメンタリーストリームを含んだトランスポートストリームと、第9チャンネル(9ch)のオーディオエレメンタリーストリームを含んだトランスポートストリームとをトランスポートストリームパケット単位で多重化するマルチプレクサ353-9とを備えている。

【0076】図8に示したMPEGエンコーダブロック 35は、9チャンネルの伝送プログラムをエンコードす る構成となっているが、9チャンネルに限らず何チャン ネルであっても良いことは言うまでもない。

【0077】図8に示したMPEGエンコーダブロック35は、各チャンネルの伝送プログラムの伝送レートを、符号化するビデオデータの絵柄に応じてダイナミックに変化させる統計多重という制御を行なう。この統計多重という手法は、あるチャンネルの伝送プログラムのピクチャの絵柄が比較的簡単であって、このピクチャを符号化するためにそれほど多くのビットを必要としない場合であって、一方、その他のプログラムのピクチャの絵柄が比較的難しく、このピクチャを符号化するために多くのビットを必要とすような場合には、あるチェンネルのピクチャを符号化するためのビットを、その他のチャンネルのピクチャを符号化するだットに割当てることによって、伝送路の伝送レートを効率良くしようすることができる方法である。以下に、このようにダイナミッ

 $Ri = (Di / \Sigma Dk) \times Total_Rate$ 

【0080】式(1)において、「Ri」は「i」チャンネルの伝送プログラムのターゲットビットレート、「Di」は「i」チャンネルの伝送プログラムのピクチャを符号化するためのディフィカルティデータ、「 こ」はk=1~9チャンネルのディフィカルティデータの総和を意味する。

【0081】エンコーダコントローラ350は、式 (1) に基いて演算したターゲットビットレートR1~R9を、それぞれ対応するビデオエンコーダ351-1 V~351-9 Vに供給する。このターゲットビットレートR1~R9を演算する単位は、各ピクチャ毎であっても良いし、またGOP単位であっても良い。

【0082】ビデオエンコーダ351-1V~351-9Vは、エンコーダコントローラ350から供給されたターゲットビットレートR1~R9をそれぞれ受取り、このターゲットビットレートR1~R9に対応するように符号化処理を行なう。このように符号化するピクチャの符号化難易度を示すディフィカルティデータに基いて、各ビデオエンコーダから出力される符号化ストリームのビットレートをダイナミックに変更することによって、符号化すべきピクチャの符号化難易度に対して最適

クに各ビデオエンコーダの符号化レートを変化させる方 法について簡単に説明する。

【0078】各ビデオエンコーダ351-1V~351-9Vは、まず、符号化処理の前に行われる動き補償の結果得られた動き補償残差やイントラAC等の統計量から、符号化対象となっているピクチャを符号化するためにどの程度のビット量が必要かを示すディフィカルティデータ(Difficulty Data)D1~D9を生成する。このディフィカルティデータとは、符号化難易度を示す情報であって、ディフィカルティが大きいということは符号化対象となっているピクチャの絵柄が複雑であることを表わし、ディフィカルティが小さいということは符号化対象となっているピクチャの絵柄が簡単であることを表わしている。このディフィカルティデータは、ビデオエンコーダにおける符号化処理時に使用される、イントラACや動き補償残差(ME残差)等の統計量に基いて、概算することができる。

【0079】エンコーダコントローラ350は、各ビデオエンコーダ351-1V~351-9Vからそれぞれ出力されたディフィカルティデータD1~D9を受取り、それらのディフィカルティデータD1~D9に基いて、各ビデオエンコーダ351-1V~351-9Vに対するターゲットビットレートR1~R9をそれぞれ演算する。具体的には、以下の式(1)に示すように、エンコーダコントローラ350は、伝送路のトータル伝送レート Total\_Rate を、ディフィカルティデータD1~D9を用いて比例配分することによって、ターゲットビットレートR1~R9を求めることができる。

Total\_Rate (1)

な量のビットを割り当てることができ、さらに、各ビデオエンコーダからそれぞれ出力されるビットレートの総量が、伝送路のトータル伝送レート Total\_Rate をオーバーフローすることがない。

【0083】ストリーム変換回路352-1V~352-9V及び、ストリーム変換回路352-1A~352-9Aは、共に、エレメンタリーストリームをトランスポートストリームに変換するための回路である。

【0084】図9を参照して、ビデオエンコーダ351 -1 Vにおいて、供給されたソースビデオデータを符号 化してビデオエレメンタリーストリームを生成し、その ビデオエレメンタリーストリームを、ストリーム変換回 路352-1 Vにおいてトランスポートストリームに変換する例を挙げて、ビデオエレメンタリーストリームからトランスポートストリームを生成する過程について説明する。

【0085】図9(A)は、ビデオエンコーダ351-1Vに供給されるソースビデオデータを示し、図9(B)は、ビデオエンコーダ351-1Vから出力されたビデオエレメンタリーストリーム(ES)を示し、図9(C)は、パケッライズドエレメンタリーストリーム

(PES)、図9 (D)は、トランスポートストリーム (TS)を示している。

【0086】図9(B)に示したストリームV1、V 2、V3及びV4のように、MPEG2規格において符 号化されたエレメンタリーストリームのデータ量は、ビ デオフレームのピクチャタイプ(Iピクチャ、Pピクチ ャ又はBピクチャ)及び動き補償の有無に応じて異なっ てくる。 図9(C)に示したパケッタイズドエレメンタ リーストリーム(PES)は、その複数のエレメンタリ ーストリームをパケット化し、その先頭にPESヘッダ を付加することによって生成される。例えば、このPE Sヘッダには、PESパケットの開始を示す24〔bit 〕のパケット開始コードと、PESパケットの実デー 夕部分に収容されるストリームデータの種別 (例えばビ デオや音声等の種別)を示す8〔bit 〕のストリーム I Dと、以降に続くデータの長さを示す16〔bit〕のパ ケット長と、値「10」を示すコードデータと、各種フ ラグ情報が格納されるフラグ制御部と、コンディショナ ル・コーデイング部のデータの長さを示す8〔bit 〕の PESヘッダ長と、PTS (Presentation Time Stamp )と呼ばれる再生出力の時間情報やDTS(Decoding Time Stamp )と呼ばれる復号時の時刻管理情報、或い はデータ量調整のためのスタッフィングバイト等が格納 される可変長のコンディショナル・コーデイング部とに よつて構成される。

【0087】トランスポートストリーム(TS)は、4 バイトのTSへッダと184バイトの実データが記録されるペイロード部とから成るトランスポートストリームパケットのデータ列である。このトランスポートストリームパケット(TSパケット)を生成するためには、まず、PESパケットのデータストリームを184バイト毎に分解し、その184バイトの実データをTSパケットのペイロード部に挿入し、その184バイトのペイロードのデータに4バイトのTSへッダを付加することによってトランスポートストリームパケットが生成される。

【0088】次に、図10から図17を参照してエレメンタリーストリームのシンタックス及び構造について説明すると共に、図18から図19を参照してトランスポートストリームのシンタックス及び構造について詳しく説明する。

【0089】図10は、MPEGのビデオエレメンタリーストリームのシンタックスを表わした図である。ビデオエンコーダブロック35内の各ビデオエンコーダ351-1V~3519Vは、この図10に示されたシンタックスに従った符号化エレメンタリーストリームを生成する。以下に説明するシンタックスにおいて、関数や条件文は細活字で表わされ、データエレメントは、太活字で表されている。データ項目は、その名称、ビット長及びそのタイプ・伝送順序を示すニーモニック(Mnemoni

c) で記述されている。

【0090】まず、この図10に示されているシンタックスにおいて使用されている関数について説明する。実際には、この図10に示されているシンタックスは、ビデオデコーダ側において伝送された符号化ストリームから所定の意味のあるデータを抽出するために使用されるシンタックスである。ビデオエンコーダ側において使用されるシンタックスは、図10に示されたシンタックスからif分やwhile文等の条件文を省略したシンタックスである。

【0091】video\_sequesce()において最初に記述されているnext\_start\_code()関数は、ビットストリーム中に記述されているスタートコードを探すための関数である。この図6に示されたシンタックスに従って生成された符号化ストリームには、まず最初に、sequence\_header()関数とsequence\_extension()関数によって定義されたデータエレメントが記述されている。このsequence\_header()関数は、MPEGビットストリームのシーケンスレイヤのヘッダデータを定義するための関数であって、sequence\_extension()関数は、MPEGビットストリームのシーケンスレイヤの拡張データを定義するための関数である。

【0092】sequence\_extension()関数の次に配置され ている do{}while構文は、while文によって定義されて いる条件が真である間、do文の{}内の関数に基いて記 述されたデータエレメントが符号化データストリーム中 に記述されていることを示す構文である。このwhile文 に使用されているnextbits()関数は、ビットストリーム 中に記述されているビット又はビット列と、参照される データエレメントとを比較するための関数である。この 図6に示されたシンタックスの例では、nextbits()関数 は、ビットストリーム中のビット列とビデオシーケンス の終わりを示すsequence\_end\_codeとを比較し、ビット ストリーム中のビット列とsequence\_end\_codeとが一致 しないときに、このwhile文の条件が真となる。従っ て、sequence\_extension()関数の次に配置されている d o{ }whi1e構文は、ビットストリーム中に、ビデオシー ケンスの終わりを示すsequence\_end\_codeが現れない 間、do文中の関数によって定義されたデータエレメント が符号化ビットストリーム中に記述されていることを示

【0093】符号化ビットストリームにおいて、sequen ce\_extension()関数によって定義された各データエレメントの次には、extension\_and\_user\_data(0)関数によって定義されたデータエレメントが記述されている。このextension\_and\_user\_data(0)関数は、MPEGビットストリームのシーケンスレイヤにおける拡張データとユーザデータを定義するための関数である。

【0094】このextension\_and\_user\_data(0)関数の次に配置されている do{} while構文は、while文によって

定義されている条件が真である間、do文の{}内の関数に基いて記述されたデータエレメントが、ビットストリームに記述されていることを示す関数である。このwhile文において使用されているnextbits()関数は、ビットストリーム中に現れるビット又はビット列と、picture\_start\_code又はgroup\_start\_codeとの一致を判断するための関数であるって、ビットストリーム中に現れるビット又はビット列と、picture\_start\_codeとが一致する場合には、while文によって定義された条件が真となる。よって、このdo{}while構文は、符号化ビットストリーム中において、picture\_start\_code又はgroup\_start\_code又はgroup\_start\_code又はgroup\_start\_codeが現れた場合には、そのスタートコードの次に、do文中の関数によって定義されたデータエレメントのコードが記述されていることを示している。

【0095】このdo文の最初に記述されているif文は、符号化ビットストリーム中にgroup\_start\_codeが現れた場合、という条件を示しいる。このif文による条件は真である場合には、符号化ビットストリーム中には、このgroup\_start\_codeの次にgroup\_of\_picture\_header()関数及びextension\_and\_user\_data(1)関数によって定義されているデータエレメントが順に記述されている。

【 0 0 9 6 】このgroup\_of\_picture\_header()関数は、MPE G符号化ビットストリームのGOPレイヤのヘッダデータを定義するための関数であって、extension\_and\_user\_data(1)関数は、MPE G符号化ビットストリームのGOPレイヤの拡張データ及びユーザデータを定義するための関数である。

【0097】さらに、この符号化ビットストリームにおいて、group\_of\_picture\_header()関数及びextension\_and\_user\_data(1)関数によって定義されているデータエレメントの次には、picture\_header()関数とpicture\_coding\_extension()関数によって定義されたデータエレメントが記述されている。もちろん、先に説明したif文の条件が真とならない場合には、group\_of\_picture\_header()関数及びextension\_and\_user\_data(1)関数によって定義されているデータエレメントは記述されていないので、extension\_and\_user\_data(0)関数によって定義されているデータエレメントの次に、picture\_header()関数、picture\_coding\_extension()関数及びextension\_and\_user\_data(2)関数によって定義されたデータエレメントが記述されている。

【0098】このpicture\_header()関数は、MPEG符号化ビットストリームのピクチャレイヤのヘッダデータを定義するための関数であって、picture\_coding\_extension()関数は、MPEG符号化ビットストリームのピクチャレイヤの第1の拡張データを定義するための関数である。extension\_and\_user\_data(2)関数は、MPEG符号化ビットストリームのピクチャレイヤの拡張データ及びユーザデータを定義するための関数である。このex

tension\_and\_user\_data(2)関数によって定義されるユーザデータは、ピクチャレイヤに記述されているデータであって、各ピクチャ毎に記述することのできるデータであるので、本発明においては、このextension\_and\_user\_data(2)関数によって定義されるユーザデータとして、タイムコード情報を記述するようにしている。

【0099】符号化ビットストリームにおいて、ピクチャレイヤのユーザデータの次には、picture\_data()関数によって定義されるデータエレメントが記述されている。このpicture\_data()関数は、スライスレイヤ及びマクロブロックレイヤに関するデータエレメントを記述するための関数である。

【0100】このpicture\_data()関数の次に記述されているwhile文は、このwhile文によって定義されている条件が真である間、次のif文の条件判断を行うための関数である。このwhile文において使用されているnextbits()関数は、符号化ビットストリーム中に、picture\_start\_code又はgroup\_start\_codeが記述されているか否かを判断するための関数であって、ビットストリーム中にpicture\_start\_code又はgroup\_start\_codeが記述されている場合には、このwhile文によって定義された条件が真となる。

【0101】次のif文は、符号化ビットストリーム中に sequence\_end\_code が記述されているか否かを判断する ための条件文であって、sequence\_end\_code が記述されていないのであれば、sequence\_header()関数とsequence\_extension()関数とによって定義されたデータエレメントが記述されていることを示している。sequence\_end\_codeは符号化ビデオストリームのシーケンスの終わりを示すコードであるので、符号化ストリームが終了しない限り、符号化ストリーム中にはsequence\_header()関数とsequence\_extension()関数とによって定義されたデータエレメントが記述されている。

【0102】このsequence\_header()関数とsequence\_ex tension()関数によって記述されたデータエレメントは、ビデオストリームのシーケンスの先頭に記述された sequence\_header()関数とsequence\_extension()関数に よって記述されたデータエレメントと全く同じである。このように同じデータをストリーム中に記述する理由は、ビットストリーム受信装置側でデータストリームの途中(例えばピクチャレイヤに対応するビットストリーム部分)から受信が開始された場合に、シーケンスレイヤのデータを受信できなくなり、ストリームをデコード出来なくなることを防止するためである。

【0103】この最後のsequence\_header()関数とseque nce\_extension()関数とによって定義されたデータエレメントの次、つまり、データストリームの最後には、シーケンスの終わりを示す32ビットのsequence\_end\_codeが記述されている。

【0104】以下に、sequence\_header()関数、sequenc

Ş

e\_extension()関数、extension\_and\_user\_data(0)関数、group\_of\_picture\_header()関数及びextension\_and\_user\_data(1)関数について詳細に説明する。

【0105】図11は、sequence\_header()関数のシンタックスを説明するための図である。このsequence\_header()関数によって定義されたデータエレメントは、sequence\_header\_code、sequence\_header\_present\_flag、horizontal\_size\_value、vertical\_size\_value、aspect\_ratio\_information、frame\_rate\_code、bit\_rate\_value、marker\_bit、VBV\_buffer\_size\_value、constrained\_parameter\_flag、load\_intra\_quantizer\_matrix、intra\_quantizer\_matrix、load\_non\_intra\_quantizer\_matrix、及びnon\_intra\_quantizer\_matrix等である。

【0106】sequence\_header\_codeは、シーケンスレイ ヤのスタート同期コードを表すデータである。sequence \_header\_present\_flagは、sequence\_header内のデータ が有効か無効かを示すデータである。 horizontal\_size \_valueは、画像の水平方向の画素数の下位12ビットから 成るデータである。vertical\_size\_valueは、画像の縦 のライン数の下位12ビットからなるデータである。aspe ct\_ratio\_informationは、画素のアスペクト比(縦横 比)または表示画面アスペクト比を表すデータである。 frame\_rate\_codeは、画像の表示周期を表すデータであ る。bit\_rate\_valueは、発生ビット量に対する制限のた めのビット・レートの下位18ビット(400bsp単位で切り 上げる)データである。marker\_bitは、スタートコード エミュレーションを防止するために挿入されるビットデ ータである。VBV\_buffer\_size\_valueは、発生符号量制 御用の仮想バッファ(ビデオバッファベリファイヤー) の大きさを決める値の下位10ビットデータである。cons trained\_parameter\_flagは、各パラメータが制限以内で あることを示すデータである。load\_intra\_quantizer\_m atrixは、イントラMB用量子化マトリックス・データの 存在を示すデータである。intra\_quantizer\_matrixは、 イントラMB用量子化マトリックスの値を示すデータで ある。load\_non\_intra\_quantizer\_matrixは、非イント ラMB用量子化マトリックス・データの存在を示すデー 夕である。non\_intra\_quantizer\_matrixは、非イントラ MB用量子化マトリックスの値を表すデータである。

【 0 1 0 7 】図1 2はsequence\_extension()関数のシンタックスを説明するための図である。このsequence\_extension()関数によって定義されたデータエレメントとは、extension\_start\_code、extension\_start\_code\_identifier、sequence\_extension\_present\_flag、profile\_and\_level\_indication、progressive\_sequence、chroma\_format、horizontal\_size\_extension、vertical\_size\_extension、bit\_rate\_extension、vbv\_buffer\_size\_extension、low\_delay、frame\_rate\_extension\_n、及びframe\_rate\_extension\_d等のデータエレメントである。

【0108】extension\_start\_codeは、エクステンショ

ンデータのスタート同期コードを表すデータである。ex tension\_start\_code\_identifierは、どの拡張データが 送られるかを示すデータである。sequence\_extension\_p resent\_flagは、シーケンスエクステンション内のデー 夕が有効であるか無効であるかを示すスデータである。 profile\_and\_level\_indicationは、ビデオデータのプロ ファイルとレベルを指定するためのデータである。prog ressive\_sequenceは、ビデオデータが順次走査であるこ とを示すデータである。chroma\_formatは、ビデオデー タの色差フォーマットを指定するためのデータである。 horizontal\_size\_extensionは、シーケンスヘッダのhor izntal\_size\_valueに加える上位2ビットのデータであ る。vertical\_size\_extensionは、シーケンスヘッダのv ertical\_size\_value加える上位2ビットのデータであ る。bit\_rate\_extensionは、シーケンスヘッダのbit\_ra te\_valueに加える上位12ビットのデータである。vbv\_ buffer\_size\_extensionは、シーケンスヘッダのvbv\_buf fer\_size\_valueに加える上位8ビットのデータである。 1ow\_delayは、Bピクチャを含まないことを示すデータ である。frame\_rate\_extension\_nは、シーケンスヘッダ のframe\_rate\_codeと組み合わせてフレームレートを得 るためのデータである。frame\_rate\_extension\_dは、シ ーケンスヘッダのframe\_rate\_codeと組み合わせてフレ ームレートを得るためのデータである。

【0109】図13は、extension\_and\_user\_data(i)関数のシンタックスを説明するための図である。このextension\_and\_user\_data(i)関数は、「i」が2以外のときは、extension\_data()関数によって定義されるデータエレメントは記述せずに、user\_data()関数によって定義されるデータエレメントのみを記述する。よって、extension\_and\_user\_data(0)関数は、user\_data()関数によって定義されるデータエレメントのみを記述する。

【 0 1 1 0 】 図 1 4 は、group\_of\_picture\_header()関数のシンタックスを説明するための図である。このgroup\_of\_picture\_header()関数によって定義されたデータエレメントは、group\_start\_code、group\_of\_picture\_header\_present\_flag、time\_code、closed\_gop、及びbroken\_linkから構成される。

【 O 1 1 1 】 group\_start\_codeは、GOPレイヤの開始 同期コードを示すデータである。 group\_of\_picture\_he ader\_present\_flagは、 group\_of\_picture\_header内の データエレメントが有効であるか無効であるかを示すデ ータである。 time\_codeは、GOPの先頭ピクチャのシ ーケンスの先頭からの時間を示すタイムコードである。 closed\_gopは、GOP内の画像が他のGOPから独立再 生可能なことを示すフラグデータである。broken\_link は、編集などのためにGOP内の先頭のBピクチャが正 確に再生できないことを示すフラグデータである。

【 O 1 1 2 】extension\_and\_user\_data(1)関数は、 extension\_and\_user\_data(0)関数と同じように、user\_data

()関数によって定義されるデータエレメントのみを記述するための関数である。

【0113】次に、図15から図17を参照して、符号 化ストリームのピクチャレイヤに関するデータエレメン トを記述するためのpicture\_headr()関数、picture\_cod ing\_extension()関数、extensions\_and\_user\_data(2)及 びpicture\_data()について説明する。

【0114】図15はpicture\_headr()関数のシンタックスを説明するための図である。このpicture\_headr()関数によって定義されたデータエレメントは、picture\_start\_code、temporal\_reference、picture\_coding\_type、vbv\_delay、full\_pel\_forward\_vector、forward\_f\_code、full\_pel\_backward\_vector、backward\_f\_code、extra\_bit\_picture、及びextra\_information\_pictureである。

【 O 1 1 5 】 具体的には、picture\_start\_codeは、ピクチャレイヤの開始同期コードを表すデータである。temporal\_referenceは、ピクチャの表示順を示す番号でGOPの先頭でリセットされるデータである。picture\_coding\_typeは、ピクチャタイプを示すデータである。

【O116】vbv\_delayは、VBVバッファの初期状態 を示すデータであって、各ピクチャ毎に設定されてい る。送信側システムから受信側システムに伝送された符 号化エレメンタリーストリームのピクチャは、受信側シ ステムに設けられたVBVバッファにバッファリングさ れ、DTS (Decoding Time Stamp) によって指定され た時間に、このVBVバッファから引き出され(読み出 され)、デコーダに供給される。vbv\_delayによって定 義される時間は、復号化対象のピクチャがVBVバッフ ァにバッファリングされ始めてから、符号化対象のピク チャがVBVバッファから引き出される時間、つまりD TSによって指定された時間までを意味する。本発明の 符号化ストリームスプライシング装置においては、この ピクチャヘッダに格納されたvbv\_delayを使用すること によって、VBVバッファのデータ占有量な不連続にな らないシームレスなスプライシングを実現するようにし ている。詳しくは後述する。

【0117】full\_pel\_forward\_vectorは、順方向動きベクトルの精度が整数単位か半画素単位かを示すデータである。forward\_f\_codeは、順方向動きベクトル探索範囲を表すデータである。full\_pel\_backward\_vectorは、逆方向動きベクトルの精度が整数単位か半画素単位かを示すデータである。backward\_f\_codeは、逆方向動きベクトル探索範囲を表すデータである。 extra\_bit\_pictureは、後続する追加情報の存在を示すフラグである。このextra\_bit\_pictureが「1」の場合には、次にextra\_information\_pictureが存在し、extra\_bit\_pictureが「0」の場合には、これに続くデータが無いことを示している。extra\_information\_pictureは、規格において予約された情報である。

【0118】図16は、picture\_coding\_extension()関数のシンタックスを説明するための図である。このpict ure\_coding\_extension()関数によって定義されたデータエレメントとは、extension\_start\_code、extension\_start\_code\_identifier、f\_code[0][0]、f\_code[0][1]、f\_code[1][0]、f\_code[1][1]、intra\_dc\_precision、pic ture\_structure、top\_field\_first、frame\_predictive\_frame\_dct、concealment\_motion\_vectors、q\_scale\_type、intra\_vlc\_format、alternate\_scan、repeat\_firt\_field、chroma\_420\_type、progressive\_frame、composite\_display\_flag、v\_axis、field\_sequence、sub\_carrier、burst\_amplitude、及びsub\_carrier\_phaseから構成される。

【0119】extension\_start\_codeは、ピクチャレイヤのエクステンションデータのスタートを示す開始コードである。extension\_start\_code\_identifierは、どの拡張データが送られるかを示すコードである。 f\_code[0][0]は、フォアード方向の水平動きベクトル探索範囲を表すデータである。f\_code[0][1]は、フォアード方向の垂直動きベクトル探索範囲を表すデータである。f\_code[1][0]は、バックワード方向の水平動きベクトル探索範囲を表すデータである。f\_code[1][1]は、バックワード方向の垂直動きベクトル探索範囲を表すデータである。intra\_dc\_precisionは、DC係数の精度を表すデータである。intra\_dc\_precisionは、フレームストラクチャかフィールドストラクチャかを示すデータである。フィールドストラクチャの場合は、上位フィールドか下位フィールドかもあわせて示すデータである。

【0120】top\_field\_firstは、フレームストラクチャの場合、最初のフィールドがトップフィールドであるのかボトムフィールドであるのかを示すフラグである。frame\_predictive\_frame\_dctは、フレーム・ストラクチャの場合、フレーム・モードDCTの予測がフレーム・モードだけであることを示すデータである。conceal ment\_motion\_vectorsは、イントラマクロブロックに伝送エラーを隠蔽するための動きベクトルがついていることを示すデータである。q\_scale\_typeは、線形量子化スケールを利用するかを示すデータである。intra\_vlc\_formatは、イントラマクロブロックに、別の2次元VLCを使うかどうかを示すデータである。alternate\_scanは、ジグザグスキャンを使うか、オルタネート・スキャンを使うかの選択を表すデータである。

【0121】repeat\_first\_fieldは、復号化時にリピートフィールドを生成するか否かを示すフラグであって、 復号化時の処理において、repeat\_first\_field が

「1」の場合にはリピートフィールドを生成し、repeat \_first\_fieldが「0」の場合にはリピートフィールドを生成しないという処理を行なう。chroma\_420\_typeは、信号フォーマットが4:2:0の場合、次のprogressiv

e\_frame と同じ値、そうでない場合は0を表すデータである。progressive\_frameは、このピクチャが、順次走査できているかどうかを示すデータである。composite\_display\_flagは、ソース信号がコンポジット信号であったかどうかを示すデータである。v\_axisは、ソース信号が、PALの場合に使われるデータである。field\_sequenceは、ソース信号が、PALの場合に使われるデータである。sub\_carrierは、ソース信号が、PALの場合に使われるデータである。burst\_amplitudeは、ソース信号が、PALの場合に使われるデータである。sub\_carrier\_phaseは、ソース信号が、PALの場合に使われるデータである。

【0122】extension\_and\_user\_data(2)関数は、図13に示したように、符号化ビットストリーム中にエクステンションスタートコードextension\_start\_codeが存在する場合には、extension\_data()関数によって定義されるデータエレメントが記述されている。但し、ビットストリーム中にエクステンションスタートコードが存在しない場合には extension\_data()関数によって定義されるデータエレメントはビットストリーム中には記述されていない。このextension\_data()関数によって定義されているデータエレメントの次には、ビットストリーム中にユーザデータスタートコードuser\_data\_start\_codeが存在する場合には、user\_data()関数によって定義されるデータエレメントが記述されている。

【0123】図17は、picture\_data()関数のシンタックスを説明するための図である。このpicture\_data()関数によって定義されるデータエレメントは、slice()関数によって定義されるデータエレメントである。但し、ビットストリーム中に、slice()関数のスタートコードを示すslice\_start\_codeが存在しない場合には、このslice()関数によって定義されるデータエレメントはビットストリーム中に記述されていない。

【0124】slice()関数は、スライスレイヤに関するデータエレメントを記述するための関数であって、具体的には、slice\_start\_code、slice\_quantiser\_scale\_code、intra\_slice\_flag、intra\_slice、reserved\_bits、extra\_bit\_slice、extra\_information\_slice、及びextra\_bit\_slice 等のデータエレメントと、macroblock()関数によって定義されるデータエレメントを記述するための関数である。

【0125】slice\_start\_codeは、slice()関数によって定義されるデータエレメントのスタートを示すスタートコードである。slice\_quantiser\_scale\_codeは、このスライスレイヤに存在するマクロブロックに対して設定された量子化ステップサイズを示すデータである。しかし、各マクロブロック毎に、quantiser\_scale\_codeが設定されている場合には、各マクロブロックに対して設定されたmacroblock\_quantiser\_scale\_codeのデータが優先して使用される。intra\_slice\_flagは、ビットストリ

ーム中にintra\_slice及びreserved\_bitsが存在するか否かを示すフラグである。intra\_sliceは、スライスレイヤ中にノンイントラマクロブロックが存在するか否かを示すデータである。スライスレイヤにおけるマクロブロックのいずれかがノンイントラマクロブロックである場合には、intra\_sliceは「0」となり、スライスレイヤにおけるマクロブロックの全てがノンイントラマクロブロックである場合には、intra\_sliceは「1」となる。reserved\_bitsは、7ビットのデータであって「0」の値を取る。extra\_bit\_sliceは、符号化ストリームとして追加の情報が存在することを示すフラグであって、次にextra\_information\_sliceが存在する場合には「1」に設定される。追加の情報が存在しない場合には「0」に設定される。

【 O 1 2 6 】 macroblock()関数は、マクロブロックレイヤに関するデータエレメントを記述するための関数であって、具体的には、macroblock\_escape、macroblock\_address\_increment、及びmacroblock\_quantiser\_scale\_code等のデータエレメントと、macroblock\_modes()関数、及び macroblock\_vecters(s)関数によって定義されたデータエレメントを記述するための関数である。

【0127】macroblock\_escapeは、参照マクロブロッ クと前のマクロブロックとの水平方向の差が34以上で あるか否かを示す固定ビット列である。参照マクロブロ ックと前のマクロブロックとの水平方向の差が34以上 の場合には、macroblock\_address\_incrementの値に33 をプラスする。macroblock\_address\_incrementは、参照 マクロブロックと前のマクロブロックとの水平方向の差 を示すデータである。もし、このmacroblock\_address\_i ncrementの前にmacroblock\_escapeが1つ存在するので あれば、このmacroblock\_address\_incrementの値に33 をプラスした値が、実際の参照マクロブロックと前のマ クロブロックとの水平方向の差分を示すデータとなる。 macroblock\_quantiser\_scale\_codeは、各マクロブロッ ク毎に設定された量子化ステップサイズである。各スラ イスレイヤには、スライスレイヤの量子化ステップサイ ズを示すslice\_quantiser\_scale\_codeが設定されている が、参照マクロブロックに対してmacroblock\_quantiser \_scale\_codeが設定されている場合には、この量子化ス テップサイズを選択する。

【0128】次に、図18及び図19を参照して、トランスポートストリームパケットの構造及びトランスポートストリームパケットのシンタックスについて詳しく説明する。

【0129】トランスポートストリームパケットは、4 バイトのヘッダと、各種のデータ及びデータエレメント を格納するための184バイトのペーロード部とから構 成されている。

【0130】トランスポートストリームパケットのヘッダ部は、sync\_byte、transport\_error\_indicator、payl

oad\_unit\_start\_indicator、transport\_priority、PI D、transport\_scrambling\_control、adaptation\_field\_control、continuity\_counter、及びadaptation\_field 等の各種フィールドから構成されている。

【 O 1 3 1 】 sync\_byteとは、ビットストリーム中から 同期パターンを検出するための固定の8 ビットのフィールドである。値は'01000111'(0x47)の固定値で定義 され、このストリーム中のこのビットパターンを検出することによって、同期を検出することができる。

【0132】transport\_error\_indicatorは、1ビットのフラグである、「1」に設定されると、少なくとも1ビットの訂正できないビットエラーがトランスポートストリームパケットに存在することを示す。

【0133】payload\_unit\_start\_indicatorは、1ビットのフラグである。ビデオ/オーディオデータ等のエレメンタリーデータまたはプログラム仕様情報(PSI)を伝送するトランスポートストリームパケットに対して規範的な意味を有するデータである。トランスポートストリームパケットのペイロードがエレメンタリーデータを含む場合、payload\_unit\_start\_indicatorが「1」の場合には、このトランスポートストリームパケットのペイロードの最初に、エレメンタリーデータが挿入されていることを示し、payload\_unit\_start\_indicatorが

「0」の場合には、このトランスポートストリームパケ ットのペイロードの最初に、エレメンタリーデータが挿 入されていないことを示す。もし、payload\_unit\_start \_indicatorが「1」にセットされると、ただ一つのPE Sパケットが任意のトランスポートストリームパケット で開始することを示す。一方、トランスポートストリー ムパケットのペイロードがPSIデータを含む場合、pa yload\_unit\_start\_indicatorは、次の意味を有する。も し、トランスポートパケットがPSIセクションの第1 バイトを伝送する場合、payload\_unit\_start\_indicator は「1」となる。もし、トランスポートストリームパケ ットがPSIセクションの第1バイトを伝送していない 場合、payload\_unit\_start\_indicatorは「0」となる。 尚、トランスポートストリームパケットがヌルパケット の場合にも、payload\_unit\_start\_indicatorは「0」と なる。

【0134】transport\_priorityは、トランスポートパケットの優先度を示す1ビットの識別子である。このtransport\_priorityが「1」に設定されると、このトランスポートパケットは、同一のパケット識別子PIDをもつパケットであって、このtransport\_priorityが「1」でないパケットより優先度が高いことを示している。例えば、このtransport\_priorityのパケット識別子を設定することによって、一つのエレメンタリーストリーム内において任意のパケットに優先度をつけることができる。

【0135】transport\_scrambling\_controlは、トランスポートストリームパケットペイロードのスクランブリングモードを示す2ビットのデータである。スクランブリングモードとは、ベイロードに格納されたデータがスクランブされているか否か及びそのスクラングルの種類を示すためのモードである。トランスポートストリームパケットへッダ、およびアダブテーションフィールドは、スクランブルキーKsによってスクランブルされてはならないように規格化されている。よって、このtransport\_scrambling\_controlによって、トランスポートストリームパケットペイロードに格納されたデータがスクランブルされているか否かを判断することができる。

【0136】adaptation\_field\_controlは、このトランスポートストリームのパケットヘッダにアダプテーションフィールド及び/又はペイロードがくることを示す2ビットのデータである。具体的には、パケットヘッダにペイロードデータのみが配置される場合には、このadaptation\_field\_controlは「01」となり、パケットヘッダにアダプテーションフィールドのみが配置される場合には、このadaptation\_field\_controlは「10」となり、パケットヘッダにアダプテーションフィールドとペイロードとが配置される場合には、このadaptation\_field\_controlは「11」となる。

【0137】continuity\_counterは、連続して伝送された同じPIDをもつパケットが、伝送途中で一部欠落又は捨てられか否かを示すためのデータである。具体的には、continuity\_counterは、同一のPIDを有する各トランスポートストリームパケットごとに増加する4ビットのフィールドである。但し、このcontinuity\_conterがカウントされるときは、パケットへッダにアダムテーションフィールドが配置されている場合である。

【0138】adaptation\_field()は、個別ストリームに関する付加情報やスタッフィングバイト等をオプションとして挿入するためのフィールドである。このアダプテーションフィールドによって、個別ストリームの動的な状態変化に関するあらゆる情報をデータと一緒に伝送することができる。

【0139】図19は、adaptation\_field()のシンタックスを説明するための図である。このadaptation\_field()は、adaptation\_field\_length、discontinuity\_counter、randam\_access\_indicator、elemntary\_stream\_priority\_indicator、OPCR\_flag、splicing\_point\_flag、transport\_private\_data\_flag、adaptation\_field\_extension\_flag、program\_clock\_reference(PCR)、original\_program\_clock\_reference(OPCR)、splice\_countdown、、transport\_private\_data\_length、private\_data、adaptation\_field\_extension\_length、ltw\_flag(leagal\_time\_window\_flag)、piecewise\_rate\_flag、及びseamless\_splice\_flag等の各種フィールドから構成されている。

【0140】adaptation\_field\_lengthは、このadaptat ion\_field\_lengthの次に続くアダプテーションフィール ドのバイト数を示すデータである。adaptation\_field\_c ontrolが「11」の場合には、adaptation\_field\_lengt hは0から182ビットであって、adaptation\_field\_co. ntrolが「10」の場合には、adaptation\_field\_length は183ビットとなる。尚、トランスポートストリーム のペイロードを満たすだけのエレメンタリーストリーム が無い場合には、ビットを満たすためのスタッフィング 処理が必要となる。

【0141】discontinuity\_counterは、同じPIDを 有する複数のパケットの途中において、システムクロッ クリファレンス (SCR) がリセットされ、システムク ロックリファレンスが不連続になっているか否かを示す データである。もし、システムクロックリファレンスが 不連続の場合には、このdiscontinuity\_counterは 「1」となり、システムクロックリファレンスが連続し ている場合には、このdiscontinuity\_counterは「O」

となる。尚、このシステムクロックリファレンスとは、 ビデオ及びオーディオのデコードするためのMPEGデ コーダにおいて、デコーダ側のシステムタイムクロック の値をエンコーダ側において意図したタイミングに設定 するための参照情報である。

【0142】randam\_access\_indicatorは、ビデオのシ ーケンスヘッダ又はオーディオのフレームの始まりを示 すデータである。つまり、このrandam\_access\_indicato rは、データエレメントのランダムアクセスを行うとき に、ビデオ又はオーディオのアクセスポイント(フレー ムの始まりのこと)であることを示すためのデータであ る。

[0143] elemntary\_stream\_priority\_indicator は、同一のPIDを有するパケットにおいて、このトラ ンスポートストリームパケットのペイロード中で伝送さ れるエレメンタリーストリームデータの優先度を示すデ ータである。例えば、エレメンタリーストリームがビデ オデータが、そのビデオデータがイントラ符号化されて いる場合に、elemntary\_stream\_priority\_indicatorが 「1」にセットされる。それに対して、インター符号化 されているビデオデータを含んだトランスポートストリ ームのelemntary\_stream\_priority\_indicatorは、 「0」にセットされる。

【O144】PCR\_flagは、アダプテーションフィールド 内にPCR (program\_clock\_refrence) データが存在す るか否かを示すデータでる。アダプテーションフィール ド内にPCRデータが存在する場合には、PCR\_flagが 「1」にセットされ、PCRデータが存在しない場合に は、PCR\_flagが「O」にセットされる。尚、このPCR データとは、受信機側のデコーダにおいて、伝送された データをデコードするデコード処理のタイミングを得る ために使用されるデータである。

【0145】OPCR\_flagは、アダプテーションフィール ド内にOPCR(original\_program\_clock\_refrence)デ ータが存在するか否かを示すデータでる。アダプテーシ ョンフィールド内にOPCRデータが存在する場合に は、OPCR\_flagが「1」にセットされ、OPCRデータ が存在しない場合には、OPCR\_flagが「O」にセットさ れる。このOPCRデータとは、スプラインシング処理 等によって、複数のオリジナルトランスポートストリー ムから1つのトランスポートストリームを再構築したと きのに使用されるデータであって、あるオリジナルトラ ンスポートストリームのPCRデータを表わすデータで ある。

【0146】splicing\_point\_flagは、トランスポート レベルでの編集ポイント(スプライスポイント)を示す ためのsplice\_countdounがアダプテーションフィールド 内に存在するか否かを示すデータである。アダプテーシ ョンフィールド内にsplice\_countdounが存在する場合に は、このsplicing\_point\_flagは「1」であって、アダ プテーションフィールド内にsplice\_countdounが存在す る場合には、このsplicing\_point\_flagは「0」であ る。

【0147】transport\_private\_data\_flagは、アダプ テーションフィールド内に、任意のユーザデータを記述 するためのプライベートが存在するか否かを示すための データである。アダプテーションフィールド内にプライ ベートが存在する場合には、このtransport\_private\_da ta\_flagは「1」にセットされ、アダプテーションフィ ールド内にプライベートが存在しない場合には、このtr ansport\_private\_data\_flagは「0」にセットされる。 [0148] adaptation\_field\_extension\_flaglt、ア ダプテーションフィールド内に、拡張フィールド存在す るか否かを示すためのデータである。アダプテーション フィールド内に拡張フィールドが存在する場合には、こ のadaptation\_field\_extension\_flagは「1」にセット され、アダプテーションフィールド内に拡張フィールド が存在しない場合には、このadaptation\_field\_extensi on\_flagは「O」にセットされる。

【0149】program\_clock\_reference (PCR) は、送信 側とクロックの位相に対して受信機側のクロックの位相 を同期させるときに参照する基準クロックである。この PCRデータには、トランスポートパケットが生成され た時間が格納されている。このPCRは、33ビットの program\_clock\_reference\_baseと 9 ビットのprogram\_cl ocLreference\_extensionとの42ビットから構成される データである。program\_clocLreference\_extensionによ って0~299までのシステムクロックをカウントし、 299から0にリセットされる際のキャリーによって、 program\_clock\_reference\_baseに1ビットを加算するこ とによって、24時間をカウントすることができる。

[0150] original\_program\_clock\_reference (OPC

R) は、あるトランスポートストリームから単一プログラムのトランスポートストリームを再構成するときに使用されるデータである。単一プログラムドランスボートストリームが完全に再構成された場合、このoriginal\_program\_clock\_referenceにコピーされる。

【 O 1 5 1】splice\_countdownは、同一 P I Dのトランスポートストリームパケットにおいて、トランスポートストリームパケットレベルで編集可能(スプライシング処理可能)なポイントまでのパケットの数を示すデータである。従って、編集可能なスプライシングポイントのトランスポートストリームパケットでは、splice\_countdownは「O」である。splice\_countdownが「O」になるトランスポートパケットで、トランスポートストリームパケットペイロードの最終バイトは、符号化されたピクチャの最後のバイトとすることによって、スプライシング処理が可能となる。

【0152】このスプライシング処理とは、トランスポートレベルで行われる2つの異なるエレメンタリーストリームを連結し、1つの新しいトランスポートストリームを生成する処理のことである。そして、スプライシング処理として、復号の不連続性を発生しないシームレススプライスと、復号の不連続性を引き起こすノンシームレススプライスとに分けることができる。符号の不連続性を発生しないとは、新しく後ろにつなげられたストリームのアクセスユニットの復号時間と、スプライス前の古いストリームのアクセスユニットの復号時間と間の矛盾が無いことを示し、符号の不連続性を発生するとは、新しく後ろにつなげられたストリームのアクセスユニットの復号時間に対して、スプライス前の古いストリームのアクセスユニットの復号時間の矛盾が生じることを示している。

【0153】transport\_private\_data\_lengthは、アダプテーションフィールドにおけるプライデートデータのバイト数を示すデータである。

【0154】private\_dataは、規格では特に規定されておらず、アダプテーションフィールドにおいて任意のユーザデータを記述することができるフィールドである。

【0155】adaptation\_field\_extension\_lengthは、 アダプテーションフィールドにおけるアダプテーション フィールドエクステンションのデータ長を示すデータで ある。

【 0 1 5 6】 ltw\_flag(leagal\_time\_window\_flag)は、 アダプテーションフィールドにおいて表示ウインドウの オフセット値を示す ltw\_offsetが存在するか否かを示す データである。

【0157】piecewise\_rate\_flagは、アダプテーションフィールドにおいてpiecewise\_rateが存在するか否かを示すデータである。

【0158】seamless\_splice\_flagは、スプライシング

ポイントが、通常のスプライシングポイントか、シーム レススプライシングポイントであるかを示すデータであ る。このseamless\_splice\_flagが「0」の時は、スプラ イシングポイントが通常のスプライシングポイントであ ることを示し、このseamless\_splice\_flagが「1」の時 は、スプライシングポイントがシームレススプイシング ポイントであることを示している。通常のスプライシン グポイントとは、スプライシングポイントがPESパケ ットの区切りに存在する場合であって、このスプライシ ングポイントの直前のスプライシングパケットがアクセ スユニットで終了し、次の同じPIDを有するトランス ポートパケットがPESパケットのヘッダで開始してい る場合である。これに対して、シームレススプライシン グポイントとは、PESパケットの途中にスプライシン グポイントがある場合であって、新しく後ろにつなげら れたストリームのアクセスユニットの復号時間と、スプ ライス前の古いストリームのアクセスユニットの復号時 間との間に矛盾が無いようにするために、古いストリー ムの特性の一部を、新しいストリームの特性として使う 場合である。

【0159】次に、本局30から伝送されたきたストリームSTOLDと地方局40において生成されたストリームSTNEWとをスプライシングするスプライシング処理について、図20から図23を参照して説明する。

【0160】図20は、図7において説明した地方局40の制御をよりわかりやすく説明するために、複数チャンネルうちのある1チャンネルのみを残して、他のチャンネルを省略した図である。本発明においては、スプライシング処理に関する実施例として3つのスプライシング処理に関する実施例を有している。以下に、第1、第2及び第3のスプライシング処理に関する実施例を順に説明する。

【0161】第1のスプライシング処理に関する実施例 は、伝送プログラムの符号化ストリームSTOLDが本局 30から伝送されてくる前に、新しく挿入されるコマー シャルCM'の符号化ストリームSTNEWが既に生成さ れている場合に行われるスプライシング処理に関する実 施例である。つまり、伝送プログラムにおけるコマーシ ャルCMの符号化ストリームSTOLD部分に、既に前も って符号化されていコマーシャルCM1)のストリーム を挿入する場合である。通常、コマーシャルというもの は何度も繰り返して放映されるので、その度にコマーシ ャルのビデオデータを符号化するのでは効率的ではな い。そこで、地方向けのコマーシャルCM1′のビデオ データを符号化し、その符号化ストリームT SNEWをス トリームサーバ49に予め記憶しておく。そして、本局 30から置換えられるコマーシャルCM1の符号化スト リームSTOLDが伝送されてきたときに、このストリー ムサーバ4 9から地方向けのコマーシャルCM1'の符 号化ストリームSTNEWを再生することによって、同じ

コマーシャルを何度も符号化する処理を省くことができる。このような場合に、以下に具体的に説明する第1の スプライシング処理が行われる。

【0162】まず地方局40において、伝送プログラム のコマーシャルCM1の部分に置換えられる地方向けの コマーシャルCM1'を符号化し、符号化ストリームS TNEWをストリームサーバ49に格納する初期処理につ いて説明する。放送システムコントローラ41は、伝送 プログラムのコマーシャルCMの部分に置換えられるコ マーシャルCM1'のビデオデータを再生するようにC Mサーバ47を制御する。そして、エンコーダ481 は、CMサーバ47から再生されたベースバンドのビデ オデータを受取り、このビデオデータの各ピクチャの符 号化難易度 (Difficulty) Diをエンコーダコントロー ラ480に供給する。エンコーダコントローラ480 は、図8において説明したエンコーダコントローラ35 0と同じように、エンコーダ481が適切な符号化ビッ トを発生するようにエンコーダ481に対してターゲッ トビットレートRiを供給する。エンコーダ481は、 エンコーダコントローラ480から供給されたターゲッ トビットレートRiに基いて符号化処理を行なうことに よって、最適なビットレートの符号化エレメンタリース トリームSTNEWを生成することができる。エンコーダ 481から出力された符号化エレメンタリーストリーム STNEWは、ストリームサーバ49に供給される。スト リームサーバ49は、符号化エレメンタリーストリーム をストリームの状態のまま、ランダムアクセス可能な記 録媒体に記録する。これで、符号化ストリームSTNEW をストリームサーバ49に格納する初期処理は終了す る。

【0163】次に、本局から伝送されてきた伝送プログラムの符号化ストリームSTOLDと、上述した初期処理によってストリームサーバ49に格納された符号化ストリームSTNEWとをスプライシングするスプライシング処理について説明する。

【0164】本局30から伝送されてきた符号化ストリームSTOLDは、ストリーム変換回路44においてトランスポートストリームの形式からエレメンタリーストリームの形式に変換される。エレメンタリーストリームの形式に変換された符号化ストリームSTOLDは、ストリームスプライサ50に供給される。

【0165】ストリームスプライサ50は、図20に示されているように、スプライスコントローラ500、スイッチ回路501、ストリーム解析回路502、ストリームプロセッサ503、及びスプライシング回路504を備えている。

【0166】この第1のスプライシング処理に関する実施例では、スプライスコントローラ500は、スイッチ回路501の入力端子を「a」に切換え、ストリームサーバ49から供給されたエレメンタリーストリームST

NEWをストリーム解析回路502に供給する。

【0167】ストリーム解析回路502は、符号化ストリームSTOLD及び符号化ストリームSTNEWのシンタックスを解析する回路である。具体的には、ストリーム解析回路502は、図10及び図15に開示された符号化ストリームのシンタックスから理解できるように、符号化ストリームSTOLD中に記述された32ビットのpicture\_start\_codeを探すことによって、ストリーム中においてピクチャヘッダに関する情報が記述された場所を把握する。次に、ストリーム解析回路502は、picture\_start\_codeの11ビット後から始まる3ビットのpicture\_coding\_typeを見つけることによって、ピクチャタイプを把握すると共に、この3ビットのpicture\_coding\_typeの次に記述された16ビットのvbv\_delayから、符号化ピクチャのvbv\_delayを把握することができる。

【0168】さらに、ストリーム解析回路502は、図 10及び図15に開示された符号化ストリームのシンタ ックスから理解できるように、符号化ストリームSTOL D及び符号化ストリームSTNEW中に記述された32ビッ トのextension\_start\_codeを探すことによって、ストリ ーム中においてピクチャコーディングエクステンション に関する情報が記述された場所を把握する。次に、スト リーム解析回路502は、picture\_start\_codeの25ビ ット後から記述された1ビットのtop\_field\_firstと、 そのtop\_field\_firstの6ビット後から記述されたrepea t\_first\_fieldとを探すことによって、符号化ピクチャ のフレーム構造を把握することができる。例えば、符号 化ピクチャの「top\_field\_first」が「1」である場合 には、トップフィールドがボトムフィールドよりも時間 的に早いフレーム構造であることを示し、「top\_field\_ first」が「O」の場合には、トップフィールドがボト ムフィールドよりも時間的に早いフレーム構造であるこ とを示す。また、符号化ストリーム中のフラグ「top\_fi eld\_first」が「0」であって且つ「repeat\_first\_fiel d 」が「1」の場合には、復号化時にトップフィールド からリピートフィールドが生成されるようなピクチャ構 造であることを示し、符号化ストリーム中のフラグ「to p\_field\_first」が「0」であって且つ「repeat\_first\_ field」が「1」の場合には、復号化時にボトムフィー ルドからリピートフィールドが生成されるようなピクチ ャ構造を有していることを示している。

【0169】上述した、picture\_coding\_type、vbv\_del ay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldは、各ピクチャ毎に符号化ストリームから抽出され、スプライスコントローラ500に供給される。ストリーム解析回路502に供給されたエレメンタリーストリームSTOLD及びエレメンタリーストリームSTOLD及びエレメンタリーストリームSTOLD及びエレメンタリーストリームSTNEWとしてストリームプロセッサ503に供給される。

【0170】さらに、ストリーム解析回路502は、供給されたストリームSTOLDとストリームSTNEWのビット数をカウントするためのカウンタを備えており、このカウント値と各ピクチャの発生ビット量とに基いて、各ピクチャ毎にVBVバッファのデータ残量をシュミレーションするようにしている。ストリーム解析回路502において演算された各ピクチャ毎のVBVバッファのデータ残量も、スプライスコントローラ500に供給される

【0171】ストリームプロセッサ503は、ストリームSTOLDとストリームSTNEWとをスプライシングすることによって生成されるスプライスドストリームSTSPLがシームレスなストリームとなるように、このストリームSTOLD及びストリームSTNEWのストリーム構造、データエレメント及びフラグを変更するための回路である。このストリームプロセッサ503の具体的な処理を、図21を参照して説明する。

【0172】図21(A)は、本局30から供給された オリジナルストリームSTOLDと、そのストリームSTO LDのVBVバッファのデータ占有量の軌跡を示す図であ って、図21(B)は、ストリームサーバ49に記憶さ れた差し替えストリームSTNEWと、そのストリームS TNEWのVBVバッファのデータ占有量の軌跡を示す図 であって、図21(B)は、スプライシングポイントS P1及びSP2において、ストリームSTOLDとストリ ームSTNEWとをスプライシングしたスプライスドスト リームSTSPLと、そのスプライスドストリームSTSPL のVBVバッファのデータ占有量の軌跡を示す図であ る。尚、図21(A)において、DTS(デコーディン グタイムスタンプ)を示し、SP1vbvは、VBVバッ ファのデータ占有量の軌跡上における第1のスプライシ ングポイントを示し、SP2vbvは、VBVバッファデ ータ占有量の軌跡上における第2のスプライシングポイ ントを示し、VO(I6)は、ピクチャB5がVBVバッフ ァから引き出されたときにVBVバッファ上にバッファ リングされているピクチャ I 6のデータ量を示し、GB (I6)は、ピクチャ I 6の発生ビット量を示し、VD(I6) は、ピクチャI6のvbv\_delayの値を示し、VO(B7) は、ピクチャI6がVBVバッファから引き出されたと きにVBVバッファ上にバッファリングされているピク チャB7のデータ量を示し、GB(B11)は、ピクチャB 11の発生ビット量を示し、VD(I12)は、ピクチャI 12のvbv\_delayの値を示し、VO(I12)は、ピクチャB 11がVBVバッファから引き出されたときにVBVバ ッファ上にバッファリングされているピクチャ [ 1 2の データ量を示している。また、図21(B)において、 GB(I6')は、ピクチャ I 6'の発生ビット量を示し、 VD(I6')は、ピクチャ I 6'のvbv\_delayの値を示し、 VO(I6')は、VBVにおける第1のスプライシングポ イントSP1vbvにおけるピクチャI6'のVBVバッ

ファにバッファリングされているデータ量を示し、GB (B11')は、ピクチャB11'の発生ビット量を示し、V O(I12')は、VBVにおける第2のスプライシングポイントSP2vbvにおけるピクチャB12'のVBVバッファにバッファリングされているデータ量を示している。また、図21(C)において、GB(I6")は、スプライスドストリームSTSPLがシームレスなストリームとなるようにストリーム処理されたピクチャI6"の発生ビット量を示し、VD(I6")は、スプライスドストリームSTSPLがシームレスなストリームとなるようにストリームSTSPLがシームレスなストリームとなるようにストリームの理されたピクチャB11"の発生ビット量を示している。

【0173】オリジナルストリームSTOLDは本局30において符号化されたストリームであって、差し替えストリームSTNEWは地方局40において符号化されたストリームSTOLDとストリームSTNEWとは、それぞれのビデオエンコーダで全く関係無く符号化されたストリームである。つまり、ストリームSTOLDにおける最初のピクチャI6のvbv\_delayの値VD(I6)と、ストリームSTNEWにおける最初のピクチャI6のvbv\_delayの値VD(I6')とは同じ値ではない。つまり、このような場合には、VBVバッファにおけるストリームスプライスポイントSP1vbvのタイミングにおいて、オリジナルストリームSTOLDのVBVハッファのデータ占有量VO(I6)と、差し替えストリームSTNEWのVBVバッファのデータ占有量VO(I6')とは異なってしまう。

【0174】つまり、本発明の背景技術において説明したように、スプライスポイントSP1において、ストリームSTOLDとストリームSTNEWとを単純にスプライスしてしまうと、単純にスプライスされたストリームのVBVバッファのデータ占有量が不連続になるか又はオーバーフロー/アンダーフローしてしまう。

【0175】そこで、ストリームスプライサ50では、ストリーム解析回路502においてストリームSTOLD 及びストリームSTNEWから抽出されたデータエレメントに基いて、スプライスドストリームSTSPLがスプライスポイントにおいてシームレスなストリームとなるように、ストリームプロセッサ503において、供給されたストリームSTOLD及びストリームSTNEWのストリーム構造に関してストリーム処理を行なっている。その処理を以下に説明する。

【0176】スプライスコントローラ500は、ストリームSTOLDに関するデータエレメントとして、各ピクチャ毎に、picture\_coding\_type、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_field等の情報、各ピクチャにおける発生ビット量、各ピクチャにおけるVBVバッファのデータ占有量をストリーム解析回路502から受け取る。図21においては、例えば、ピクチャ16にお

けるvbv\_delayの値をVD(I6)と表わし、ピクチャI6 における発生ビット量をGB(I6)と表わし、ピクチャI6 におけるVBVバッファのデータ占有量をVO(I6)というように表わしている。

【 0 1 7 7 】次に、スプライスポイント SP 1 における スプライスコントローラ5 0 0 とストリームプロセッサ 5 0 3 の V B V バッファに関する処理について説明す る。

【0178】まず、スプライスコントローラ500は、スプライシングポイントSP1における、オリジナルストリームSTOLDのピクチャI6のvbv\_delayの値VD(I6)と、差し替えストリームSTNEWのピクチャI60 のvbv\_delayの値VD(I6')とが異なると判断した場合には、差し替えストリームSTNEW中に記述されたピクチャI60 のvbv\_delayの値をVD(I6')からVD(I6)に書き換えるようにストリームプロセッサ503に指示を与える。

【0179】ストリームプロセッサ503は、スプライスコントローラ500からの指示に従って、差し替えストリームSTNEWのピクチャヘッダ中に記述された16ビットのvbv\_delayの値をVD(I6')からVD(I6)に書き換える。

【 O 1 8 O 】 ここで、単に、差し替えストリームSTNE Wにおけるvbv\_delayの値をV D (I6')からV D (I6)に書 き換え、この書き換えたvbv\_delayに従ってVBVバッファからビットストリームを引き出そうとすると、ピクチャI6′の発生ビット量が足りないので、VBVバッファがアンダーフローしてしまう。そこで、スプライスコントローラ500は、差し替えストリームSTNEWのピクチャI6′の発生ビット量GB(I6′)が、シームレスなスプライスドストリームSTSPLのピクチャI6″の発生ビット量GB(I6″)になるように、差し替えストリームSTNEWのピクチャI6″の発生ビット量GB(I6″)になるように、差し替えストリームSTNEWのピクチャI6″のに対してスタッフィングバイトを挿入する処理を行なう。このスタッフィングバイトとは、「0」のダミービットから構成されるデータである。

【0181】スタッフィングバイトを挿入する処理を行うために、スプライスコントローラ500は、ストリームSTOLDにおけるピクチャI6及びピクチャB7に関する情報として受け取った発生ビット量GB(I6)、VB Vバッファのデータ占有量VO(I6)、及びストリームS TNEWにおけるピクチャI6'に関する情報として受け取った発生ビット量GB(I6')、VBVバッファのデータ占有量VO(I6')を使用して、挿入すべきスタッフィングバイトのデータ量を演算する。具体的には、下記の式(2)に基いてスタッフィングバイトSB1 [byte] が演算される。

SB1 [byte] = { GB(I6") - GB(I6') } / 8 = { GB(I6) - GB(I6') + VO(B7) - VO(B7') } / 8 (2)

【0182】スプライスコントローラ500は、上式(2)に従って演算したスタフィングバイトSB1を、ストリームSTNEWの中に挿入するようにストリームプロセッサ503を制御する.

【0183】ストリームプロセッサ503は、スプライスコントローラ500からの指令に従って、スタフィングバイトSB1を、ストリームSTNEWの中に記述する。スタッフィングバイトをストリーム中に記述する位置としては、符号化ストリームSTNEWのピクチャI6のピクチャヘッダのスタートコードの前が最も望ましいが、他のスタートコードの前であっても問題はない。

【0184】以上が、スプライスポイントSP1におけるスプライスコントローラ500とストリームプロセッサ503のVBVバッファに関する制御である。

【0185】次に、スプライスポイントSP2における スプライスコントローラ500とストリームプロセッサ 503のVBVバッファに関する制御について説明す る。

【0186】単に、スプライスポイントSP2において、ストリームSTNEWとストリームSTOLDとをスプライシングしたとすると、ストリームSTNEWの最後のピクチャB11'の発生ビット量GB(B11')が足りないの

で、ストリームSTNEWの最初のピクチャI12のVB Vバッファのデータ占有量の軌跡と連続にならない。そ の結果、VBVバッファがアンダーフロー又はオーバー フローしてしまう。

【0187】そこで、スプライスコントローラ500は、VBVバッファにおけるスプライスポイントSP2 vbvにおいて、VBVバッファの軌跡が連続になるように、ストリームSTNEWの最後のピクチャB11'の発生符号量GB(B11')が、図21(C)のピクチャB11'の発生符号量GB(11")となるように、ストリームSTNEW中にスタッフィングバイトを挿入する処理を行なう。

【0188】スタッフィングバイトを挿入する処理を行うために、スプライスコントローラ500は、ストリームSTOLDにおけるピクチャI12に関する情報として受け取ったVO(I12)、ストリームSTNEWの最後のピクチャ11'の発生ビット量GB(B11')、及びストリームSTNEWのピクチャ12'のVBVバッファのデータ占有量VO(I12')を使用して、挿入すべきスタッフィングバイトのデータ量を演算する。尚、具体的には、下記の式(2)に基いてスタッフィングバイトSB2[byte]が演算される。

 $SB2 \text{ (byte)} = \{ GB(B11") - GB(B11') \} / 8$ 

### $= \{ VO(I12') - VO(I12) \} / 8$

【0189】尚、データ占有量VO(I12')とは、最後のピクチャB11'をVBVバッファから引き出した後のストリームSTNEWに関するVBVバッファのデータ占有量であると言い換えることができ、ストリームSTNEWのビット数をカウントすることによってVBVの軌跡を把握しているストリーム解析回路502によって、容易にこのデータ占有量VO(I12')検出することができる。

【0190】このスプライスコントローラ500は、上式(3)に従って演算したスタフィングバイトSB2を、ストリームSTNEW中に挿入するようにストリームプロセッサ503を制御する.

【0191】ストリームプロセッサ503は、スプライスコントローラ500からの指令に従って、スタフィングバイトSB2を、ストリームSTNEWのピクチャB11、に関する情報として記述する。スタッフィングバイトをストリーム中に記述する位置としては、符号化ストリームSTNEWのピクチャB11、のピクチャヘッダのスタートコードの前が最も望ましい。

【0192】以上が、スプライスポイントSP2におけるスプライスコントローラ500とストリームプロセッサ503のVBVバッファに関する制御である。

【0193】図22を参照して、スプライスポイントSP1におけるスプライスコントローラ500とストリームプロセッサ503のtop\_field\_first及びrepeat\_first\_field等のフラグに関する第1の処理例を説明する。

【0194】図22(A)は、本局30において制作されたプログラム1とコマーシャルCM1とプログラム2から構成されるテレビ番組PGOLDのフレーム構造と、そのテレビ番組PGOLDを符号化したときの符号化ストリームSTOLDを示している図である。図22(B)は、地方局40において制作された差し替えコマーシャルCM1'のフレーム構造と、その差し替えコマーシャルCM1'をを符号化したときの符号化ストリームSTNEWを示している図である。図22(C)は、オリジナルストリームSTOLDと差し替えストリームSTNEWとをスプライシングしたときに生成されるスプライスドストリームSTSPLと、そのスプライスドストリームSTSPLをデコードしたときのフレーム構造を示している図である。

【0195】スプライスコントローラ500は、ストリーム解析回路502から供給されたストリームSTOLDにおけるコマーシャルCM1の各ピクチャのtop\_field\_firstと、差し替えストリームSTNEWにおけるコマーシャルCM1、のtop\_field\_firstとを比較する。もし、ストリームSTOLDにおけるtop\_field\_firstとが一致するのであれば、フィールド構造が同じであるので、to

(3)

p\_field\_first及びrepeat\_first\_field等のフラグに関する処理は必要ない。しかし、図22に示すように、オリジナルコマーシャルCM1のtop\_field\_firstが「0」であって、差し替えコマーシャルCM1'のtop\_field\_firstが「1」である場合には、図6において説明したようなフィールドの不連続及び重複という問題が発生する。

【 O 1 9 6 】そこで、本発明のストリームスプライサ5 Oは、スプライシング処理によってフィールドが欠けたり重複したりするようなMPEGストリーム違反のストリームが生成されないように、スプライシングポイント付近のピクチャのtop\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldを書き換えるようにしている。

【0197】図22に示された例においては、スプライ スコントローラ500は、トップフィールドT4とボト ムフィールドB4とからフレームが構成されるピクチャ P3のrepeat\_first\_fieldを0から1に書き換えるよう にストリームプロセッサ503を制御する。さらに、ス プライスコントローラ500は、スプライスポイントS P2においてシームレスなストリームとなるように、ト ップフィールド 10とボトムフィールド 11からフ レームが構成されるピクチャP9'のrepeat\_first\_fie ldをOから1に書き換えるようにストリームプロセッサ 503を制御する。また、スプライスコントローラ50 Oは、ピクチャP9'のrepeat\_first\_fieldを書き換え たことによって、コマーシャルСМ1'がオリジナルコ マーシャルCM1に対して1フレーム時間だけシフトし たので、プログラム2において最初にディスプレイに表 示されるピクチャB13を、ストリームSTOLD中から 削除するようにストリームプロセッサ503を制御す

【0198】ストリームプロセッサ503は、スプライ スコントローラ500の指示に基いて、オリジナルスト リームSTOLDにおいてピクチャP3に関するpicture\_c oding\_extensionのスタートコードを探し、その中のrep eat\_first\_fieldの値を0から1に書き換える。よっ て、このようにrepeat\_first\_fieldの値が書き換えられ たピクチャP3をデコードすると、リピートフィールド B4'が生成されるので、スプライスポイントSP1に おいてフィールドが連続することになる。同様に、スト リームプロセッサ503は、差し替えストリームSTNE WにおいてピクチャP9'に関するpicture\_coding\_exte nsionのスタートコードを探し、その中のrepeat\_first\_ fieldの値を0から1に書き換える。このようにrepeat\_ first\_fieldの値が書き換えられたピクチャP9'をデ コードすると、リピートフィールドt10)が生成され るので、スプライスポイントSP2においてフィールド が連続することになる。また、ストリームプロセッサラ

03、オリジナルストリームSTOLDにおいてピクチャ B13に関するデータエレメントが記述された部分を、 ストリームSTOLD中から削除又はヌルデータに置き換 える。

【 0 1 9 9 】 図 2 3 は、図 2 2 において説明したtop\_field\_first及びrepeat\_first\_field等のフラグに関する処理の他の処理例を表わしたものである。図 2 3 を参照して、スプライスポイントSP1及びSP2におけるスプライスコントローラ 5 0 0 とストリームプロセッサ 5 0 3 の top\_field\_first及びrepeat\_first\_field等のフラグに関する第 2 の処理例を説明する。

【0200】図23に示された処理例においては、スプ ライスコントローラ500は、スプライスポイントSP 1におけるプログラム1とコマーシャルСМ1'とのつ なぎめにおけるフィールドが連続するように、トップフ ィールドセラとボトムフィールドb6とから構成される ピクチャB7'のtop\_field\_firstを1から0に書き換 えると共に、ピクチャB7'のrepeat\_first\_fieldを0 から1に書き換えるようにストリームプロセッサ503 を制御する。さらに、スプライスコントローラ500 は、スプライスポイントSP2においてコマーシャルC M1'とプログラム2のつなぎめにおけるフィールドが 連続するように、トップフィールドT11とボトムフィ ールドB11から構成されるピクチャB13のtop\_fiel d\_firstを1から0に書き換えるようにストリームプロ セッサ503を制御する。さらに、スプライスコントロ ーラ500は、トップフィールドT12とボトムフィー ルドB12から構成されるピクチャB14のtop\_field\_ firstを1から0に書き換えると共に、repeat\_first\_fi eldを1から0に書き換えるようにストリームプロセッ サ503を制御する。

【0201】ストリームプロセッサ503は、スプライ スコントローラ500の制御に従って、差し替えストリ ームSTNEWにおいてピクチャB7'に関するpicture\_c oding\_extensionのスタートコードを探し、そのストリ ーム中のtop\_field\_firstを1から0に書き換えると共 に、repeat\_first\_fieldを0から1に書き換える。よっ て、このようにtop\_field\_first及びrepeat\_first\_fiel dの値が書き換えられたピクチャB7'をデコードする と、ボトムフィールド b 6 の表示時間が 1 フレーム分だ けシフトし、かつ、リピートフィールド b 6 ' が生成さ れるので、スプライスポイントSP1においてフィール ドが連続することになる。同様に、ストリームプロセッ サ503は、オリジナルストリームSTOLDにおいてピ クチャB13に関するpicture\_coding\_extensionのスタ ートコードを探し、その中のtop\_field\_firstを1から 0に書き換える。さらに、ストリームプロセッサ503 は、オリジナルストリームSTOLDにおいてピクチャB 14に関するtop\_field\_firstを1から0に書き換える と共に、repeat\_first\_fieldを1から0に書き換える。

よって、このようにtop\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldの値が書き換えられたピクチャB13及びB14をデコードすると、ボトムフィールドB11及びB12の表示時間が1フレーム分だけシフトするので、スプライスポイントSP2においてフィールドが連続することになる。

【0202】ここで、図22に示された第1の処理例 と、図23に示された第2の処理例とを比較すると、図 22 (C) から理解できるように、差し替えられたコマ ーシャルCM1'の最初に表示されるピクチャB7' が、オリジナルコマーシャルCM1の最初に表示される ピクチャB7よりも、1フィールドだけずれているの で、差し替えられたコマーシャルCM1'の表示タイミ ングが1フィールドだけ遅れてしまう。表示が1フィー ルド遅れた程度では、人間の目にはほとんどその遅れは 分からない。しかしながら、放送局ではクライアンド会 社からのコマーシャルを放映することによって収入を得 ているので、プログラム1等の本編を放映することより もコマーシャルを遅れなく正確に放映することが要求さ れる場合がある。このような正確な表示時間が要求され る場合には、図23に示された第2の処理例が有効であ る。図23に示された第2の処理例のように、ピクチャ B7'のtop\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldの値 を書き換えることによって、差し替えられたコマーシャ ルCM1'の最初のピクチャB7'を、オリジナルコマ ーシャルCM1の最初に表示されるピクチャに対して遅 れ無く正確に表示することができる。

【0203】つまり、ストリームプロセッサ503から 出力されたストリームSTNEWのVBVバッファのデー タ占有量の軌跡は、ストリームS TOLDのVBVバッフ ァのデータ占有量の軌跡と整合性が取れており、且つ、 フィールドパターン/フレームパターンに関する整合性 が取れている。よって、スプライスコントローラ500 からの制御信号に基いてスプライシング回路504のス イッチング動作を制御することによって、スプライスポ イントSP1で、ストリームSTOLDの後にストリーム STNEWを接続し、スプライスポイントSP2で、スト リームSTNEWの後にストリームSTOLDを接続すること によって生成されたストリームであって、そのスプライ スポイントSP1及びSP2において、VBVバッファ のデータ占有量の軌跡が連続しており、且つフィールド パターン/フレームパターンが連続になっているスプラ イスドストリームSTSPLが生成される。

【0204】次に、第2のスプライシング処理に関する 実施例について説明する。第2のスプライシング処理に 関する実施例は、伝送プログラムの符号化ストリームS TOLDが本局30から伝送されてきたときに、新しく挿 入されるコマーシャルCM'を符号化して符号化ストリ ームSTNEWを生成する場合に行われるスプライシング 処理に関する実施例である。つまり、本局30から伝送 されてきた伝送プログラムの符号化ストリームSTOLD を解析し、その解析結果に基いて、新しく挿入されるコマーシャルCM1'を符号化するという方法である。

【0205】まず、本局30から伝送されてきた符号化ストリームSTOLDは、ストリーム変換回路44においてトランスポートストリームの形式からエレメンタリーストリームの形式に変換される。エレメンタリーストリームの形式に変換された符号化ストリームSTOLDは、ストリームスプライサ50のストリーム解析回路502に供給される。

【0206】ストリームスプライサ50のストリーム解析回路502は、符号化ストリームSTOLDのストリームシンタックスを解析するための回路である。この第2のスプライシング処理に関する実施例においては、このストリーム解析回路502は、符号化ストリームSTOLDのシンタックスの解析のみを行い、差し替えストリームSTNEWのシンタックスの解析は行なわない。

【0207】具体的には、まず、ストリーム解析回路502は、図10及び図15に開示された符号化ストリームのシンタックスから理解できるように、オリジナルストリームSTOLD中に記述された32ビットのpicture\_start\_codeを探すことによって、ストリーム中においてピクチャヘッダに関する情報が記述された場所を把握する。次に、ストリーム解析回路502は、picture\_start\_codeの11ビット後から始まる3ビットのpicture\_coding\_typeを見つけることによって、ピクチャタイプを把握すると共に、この3ビットのpicture\_coding\_typeの次に記述された16ビットのvbv\_delayから、符号化ピクチャのvbv\_delayを把握することができる。

【0208】さらに、ストリーム解析回路502は、図10及び図15に開示された符号化ストリームのシンタックスから理解できるように、符号化ストリームSTOLD中に記述された32ビットのextension\_start\_codeを探すことによって、ストリーム中においてピクチャコーディングエクステンションに関する情報が記述された場所を把握する。次に、ストリーム解析回路502は、picture\_start\_codeの25ビット後から記述された1ビットのtop\_field\_firstと、そのtop\_field\_firstの6ビット後から記述されたrepeat\_first\_fieldとを探すことによって、符号化ピクチャのフレーム構造を把握することができる。

【0209】ストリーム解析回路502は、オリジナルストリームSTOLD中から各ピクチャ毎に抽出された、picture\_coding\_type、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_field等のデータエレメントを、スプライスコントローラ500を介して、放送システムコントローラ41に供給する。尚、オリジナルストリームSTOLDの全ピクチャのデータエレメントを送る必要は無く、伝送プログラムにおけるコマーシャルCM1に対応するピクチャのpicture\_coding\_type、vbv\_delay、top\_fiel

d\_first及びrepeat\_first\_field等のデータエレメント のみであっても良い。

【0210】次に、放送システムコントローラ41は、 伝送プログラムのコマーシャルC Mの部分に差し替えら れるコマーシャルСM1'のビデオデータを再生するよ うにCMサーバ47を制御する。さらに、放送システム コントローラ41は、オリジナルストリームSTOLDか ら抽出されたpicture\_coding\_type、vbv\_delay、top\_fi eld\_first及びrepeat\_first\_fieldを、エンコーダブロ ック48のエンコーダコントローラ480に供給する。 【0211】エンコーダコントローラ480は、放送シ ステムコントローラ41から供給されたpicture\_coding \_type、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_ fieldを使用して、差し替えコマーシャルCM1'のべ ースバンドビデオデータをエンコードするようにエンコ ーダ481を制御する。すなわち、オリジナルコマーシ ャルCM1の符号化ストリームSTOLDのpicture\_codin g\_type、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first \_fieldと、差し替えコマーシャルCM1'を符号化した ストリームSTNEWの picture\_coding\_type、vbv\_dela y、top\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldとが全く同 じになるように、差し替えコマーシャルCM1'を符号 化する。その結果、オリジナルコマーシャルCM1の符 号化ストリームSTOLDのpicture\_coding\_type、vbv\_de lay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldと、全く 同じ picture\_coding\_type、vbv\_delay、top\_field\_fir st及びrepeat\_first\_fieldを有した符号化したストリー ムSTNEWが生成される。

【0212】スプライスコントローラ501は、スイッチ回路501の入力端子を「b」に切換え、エンコーダ481から出力されたエレメンタリーストリームSTNEWをストリーム解析回路502に供給する。この第2のスプライシング処理に関する実施例においては、このストリーム解析回路502は、符号化ストリームSTOLDのシンタックスの解析のみを行い、差し替えストリームSTNEWのシンタックスの解析は行なわないので、ストリームSTNEWは、ストリーム解析回路502において解析処理されずにそのまま出力される。

【0213】ストリームプロセッサ503は、この第2のスプライシング処理に関する実施例では、ストリーム解析回路502から出力されたストリームSTOLD及びストリームSTNEWにおけるデータエレメントを変更するようなストリーム処理は必要ないので、ストリームSTOLDとストリームSTNEWとのフレーム同期を合わせる同期合わせ処理(フレームシンクロナイゼーション)のみを行なう。具体的には、このストリームプロセッサ503は、数フレーム分のFIFOバッファを有しており、差し替えストリームSTNEWがエンコーダ481から出力されるまで、このFIFOバッファにストリームSTOLDをバッファリングしておくことによって、スト

リームSTOLDとストリームSTNEWのフレーム同期を合わせることができる。フレーム同期合わせ処理されたストリームSTOLDとストリームSTNEWは、スプライシング回路504に供給される。

【0214】スプライスコントローラ500は、スプライシングポイントSP1においてストリームSTOLDの後にストリームSTNEWが接続され、スプライシングポイントSP2においてストリームSTNEWの次にストリームSTOLDが接続されるように、スプライシング回路504のスイッチングを制御する。その結果、スプライシング回路504からは、スプライスドストリームSTSPLが出力される。

【0215】単純にスプライシング回路504において、ストリームSTOLDとストリームSTNEWとをスイッチングしているだけであるが、スプライスドストリームSTSPLのVBVバッファのデータ占有量の軌跡は連続となっており、且つ、スプライスポイントにおけるフレームパターンも連続している。なぜなら、オリジナルストリームSTOLDをストリームのシンタックスの解析結果を基に、ストリームSTNEWを符号化処理しているので、オリジナルストリームSTOLDに対して整合性の取れたストリームSTSPLのVBVバッファの軌跡は、オリジナルストリームSTOLDのVBVバッファの軌跡と全く同じであって、生成されたスプライスドストリームSTOLDのフレーム構造は、オリジナルストリームSTOLDのフレーム構造と全く同じであるからである。

【0216】従って、この第2の実施例によれば、本局から伝送されてきたオリジナル符号化ストリームSTOLDのシンタックスを解析し、その解析結果に応じて、符号化ストリームSTOLDと同じストリーム構造及び符号化パラメータを有するように、差し替えコマーシャルCM1'を符号化しているので、それぞれ別に生成された、符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTOL

【0217】次に、第3のスプライシング処理に関する実施例について説明する。第3のスプライシング処理に関する実施例は、オリジナルコマーシャルCM1の符号化ストリームSTOLD及び、差し替えられるコマーシャルCM1、の符号化ストリームSTOLDと差し替えコマーシャルCM1の符号化ストリームSTOLDと差し替えコマーシャルCM1、の符号化ストリームSTNEWを符号化するためのの符号化パラメータを決定しておき、その決っている符号化パラメータに基いてオリジナルコマーシャルCM1及び差し替えコマーシャルCM1、を符号化するという処理である。

例えば、この符号化パラメータとは、既に説明した、picture\_coding\_type、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldなどや発生ビット量等によって示される情報である。

【0218】まず、本局30において、オリジナルコマーシャルCM1を符号化するための符号化パラメータとして、picture\_coding\_type、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldを決定する。本局30の放送システムコントローラ31は、その符号化パラメータを、MPEGエンコーダブロック35のエンコーダコントローラ350に供給すると共に、通信回線を使用して各地方局40の放送システムコントローラ41にも供給する。

【0219】エンコーダコントローラ350は、放送システムコントローラ31から供給されたpicture\_coding\_type、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldなどの符号化パラメータを使用してオリジナルコマーシャルCM1のビデオデータを符号化するようにビデオエンコーダ351-1Vを制御する。すなわち、ビデオエンコーダ351-1Vから出力された符号化ストリームSTOLDは、picture\_coding\_type、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldなどの符号化パラメータに基いているストリームである。

【0220】ビデオエンコーダ351-1Vから出力された符号化ストリームSTOLDは、マルチプレクサ36及び変調回路37を介して地方局40に供給される。

【0221】一方、地方局40は、本局30の放送システムコントローラ31から供給されたpicture\_coding\_t ype、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_field等の符号化パラメータを、エンコーダブロック48のエンコーダコントローラ480に供給する。

【0222】エンコーダコントローラ480は、放送システムコントローラ41から供給されたpicture\_coding \_type、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldを使用して、差し替えコマーシャルCM1'のベースバンドビデオデータをエンコードするようにエンコーダ481を制御する。すなわち、オリジナルコマーシャルCM1の符号化ストリームSTOLDのpicture\_coding\_type、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldと、全く同じ picture\_coding\_type、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldを有した符号化したストリームSTNEWが生成される。

【0223】スプライスコントローラ501は、スイッチ回路501の入力端子を「b」に切換え、エンコーダ481から出力されたエレメンタリーストリームSTNEWをストリーム解析回路502に供給する。この第3のスプライシング処理に関する実施例においては、このストリーム解析回路502は、符号化ストリームSTOLD及び符号化ストリームSTNEWのシンタックスの解析は行なわない。

【0224】ストリームプロセッサ503は、この第2 のスプライシング処理に関する実施例では、ストリーム 解析回路502から出力されたストリームSTOLD及び ストリームSTNEWにおけるデータエレメントを変更す るようなストリーム処理は必要ないので、ストリームS TOLDとストリームSTNEWとのフレーム同期を合わせる 同期合わせ処理(フレームシンクロナイゼーション)の みを行なう。具体的には、このストリームプロセッサ5 03は、数フレーム分のFIFOバッファを有してお り、差し替えストリームSTNEWがエンコーダ481か ら出力されるまで、このFIFOバッファにストリーム STOLDをバッファリングしておくことによって、スト リームSTOLDとストリームSTNEWのフレーム同期を合 わせることができる。フレーム同期合わせ処理されたス トリームSTOLDとストリームSTNEWは、スプライシン グ回路504に供給される。

【0225】スプライスコントローラ500は、スプライシングポイントSP1においてストリームSTOLDの後にストリームSTNEWが接続され、スプライシングポイントSP2においてストリームSTNEWの次にストリームSTOLDが接続されるように、スプライシング回路504のスイッチングを制御する。その結果、スプライシング回路504からは、スプライスドストリームSTSPLが出力される。

【0226】単純にスプライシング回路504において、ストリームSTOLDとストリームSTNEWとをスイッチングしているだけであるが、スプライスドストリームSTSPLのVBVバッファのデータ占有量の軌跡は連続となっており、且つ、スプライスポイントにおけるフレームパターンも連続している。なぜなら、予め本局30の放送システムコントローラ31において決定された、picture\_coding\_type、vbv\_delay、top\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldなどの符号化パラメータを使用して、オリジナルコマーシャルCM1及び差し替えコマーシャルCM1、が符号化されているからである。

【0227】従って、この第3の実施例によれば、本局及び地方局間において、予め符号化パラメータを決定しておき、その決められた符号化パメタータに基いて本局においてオリジナルコマーシャルCM1を符号化した符号化ストリームSTOLDを生成し、さらに、その決められた符号化パメタータに基いて本局において差し替えコマーシャルCM1、を符号化した符号化ストリームSTNEWを生成するようにしているので、それぞれ別に生成された、符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームSTNEWをスプライシングする際に、符号化ストリームSTOLDと符号化ストリームのSTOLDと符号化ストリームのSTOLDと符号化ストリームのMPEG規格に準じた自つシームレスなスプライスドストリームSTSPLを生成することができる。

[0228]

【発明の効果】請求項1の符号化ストリームスプライシ ング装置及び請求項21の符号化ストリーム生成装置に よれば、第1の符号化ストリームのシンタックスを解析 することによって、第1の符号化ストリームの符号化パ ラメータを抽出するストリーム解析手段と、ストリーム 解析手段によって得られた第1の符号化ストリームの符 号化パラメータに基いて、スプライシングポイントにお いて第1の符号化ストリームと第2の符号化ストリーム とがシームレスに接続されるように、第2の符号化スト リームの符号化パラメータを変更し、第1の符号化スト リームと符号化パラメータが変更された第2の符号化ス トリームとをスプライシングするスプライシング手段と を備えることによって、スプライシングされたストリー ムのVBVバッファのデータ占有量の軌跡が連続であっ て、且つ、VBVバッファば破綻しないシームレスなス プライシング処理を実現することができる。また、本発 明によれば、スプライシングポイント前後における、符 号化ストリームのストリーム構造が不連続にならない整 合性の取れたシームレスなストリームを生成することの できるスプライシング処理を実現できる。

【0229】また、請求項11の符号化ストリームスプ ライシング方法及び請求項22の符号化ストリーム生成 方法によれば、第1の符号化ストリームのシンタックス を解析することによって、第1の符号化ストリームの符 号化パラメータを抽出するストリーム解析ステップと、 ストリーム解析ステップによって得られた第1の符号化 ストリームの符号化パラメータに基いて、スプライシン グポイントにおいて第1の符号化ストリームと第2の符 号化ストリームとがシームレスに接続されるように、第 2の符号化ストリームの符号化パラメータを変更し、第 1の符号化ストリームと符号化パラメータが変更された 第2の符号化ストリームとをスプライシングするスプラ イシングステップとを行なうことによって、スプライシ ングされたストリームのVBVバッファのデータ占有量 の軌跡が連続であって、且つ、VBVバッファば破綻し ないシームレスなスプライシング処理を実現することが できる。また、本発明によれば、スプライシングポイン ト前後における、符号化ストリームのストリーム構造が 不連続にならない整合性の取れたシームレスなストリー ムを生成することのできるスプライシング処理を実現で きる。

【0230】請求項23の情報処理装置及び請求項27の情報処理方法によれば、受信したデータの一部を、他のデータと入れ替え、その入れ替える他のデータを符号化し、受信したデータを、他のデータと整合が取れるように変更するようにしたので、不整合などを生じることなくデータの入れ替えが可能となる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】一般的なテレビジョン放送システムを説明する ための図である。 【図2】地方局におけるテレビ番組の編集処理を説明するための図である。

【図3】MPEG規格を用いた一般的なデジタル伝送システムを説明するための図である。

【図4】VBVバッファの制御について説明するための 図である。

【図5】2:3プルダウン処理を説明するための図である。

【図6】符号化ストリームをスプライシング処理したと きに発生する問題点を説明するための図である。

【図7】本発明の実施の形態に係る符号化ストリームスプライシング装置を含むデジタル放送システムを全体構成を示す図である。

【図8】本局30のMPEGエンコーダブロック35及び地方局40のエンコーダブロックの構成を詳細に説明するためのブロック図である。

【図9】ストリーム変換回路においてエレメンタリーストリームからトランスポートストリームを生成するときの処理を説明するための図である。

【図10】MPEGのビデオエレメンタリーストリーム のシーケンスのシンタックスを説明するための図であ る。

【図11】シーケンスヘッダ(sequence\_header)のシンタックスを説明するための図である。

【図12】シーケンスエクステンション(sequence\_ext ension)のシンタックスを説明するための図である。

【図13】エクステンションアンドユーザデータ (extension\_and\_user\_data) のシンタックスを説明するための図である。

【図14】グループオブピクチャヘッダ(group\_of\_pic ture\_header)のシンタックスを説明するための図である。

【図15】ピクチャヘッダ (picture\_headr) のシンタ

ックスを説明するための図である。

【図16】ピクチャコーディングエクステンション (pi cture\_coding\_extension) のシンタックスを説明するための図である。

【図17】ピクチャヘッダ (picture\_data) のシンタックスを説明するための図である。

【図18】トランスポートストリームパケットのシンタックスを説明するための図である。

【図19】アダプテーションフィールド (adaptation\_f ield) のシンタックスを説明するための図である。

【図20】地方局の簡単な構成及びストリームスプライサの構成を説明するための図である。

【図21】ストリームスプライサのVBVバッファに関する処理を説明するための図である。

【図22】ストリームスプライサのtop\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldに関する第1の処理例を説明するための図である。

【図23】ストリームスプライサのtop\_field\_first及びrepeat\_first\_fieldに関する第2の処理例を説明するための図である。

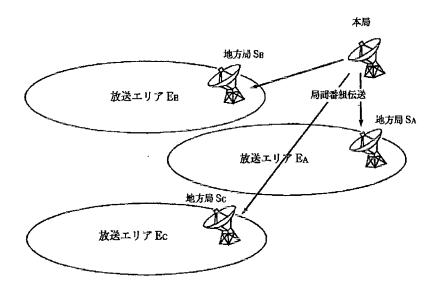
### 【符号の説明】

31 放送システムコントローラ、32 素材サーバ、33 CMサーバ、34 マトリックススイッチャブロック、35 MPEGエンコーダブロック、36 マルチプレクサ、37 変調回路、41 放送システムコントローラ、42 復調回路、43 デマルチプレクサ、44 ストリーム変換回路、46 素材サーバ、47 CMサーバ、48 エンコーダブロック、49 ストリームサーバ、50 ストリームスプライサ、51 ストリーム変換回路、52 マルチプレクサ、53 変調回路、61、62家庭

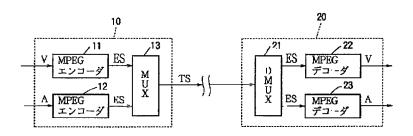
【図2】

(A) _							
PGOLD	プログラム 1	CM1	プログラム2	CM2	プログラム 3	СМЗ	プログラム4
(B) PGNEW		CM1'			プログラム8	CM3	
PGEDIT	プログラム1	CM1'	プログラム2	СМ2	プログラムぎ	СМЗ	プログラム4

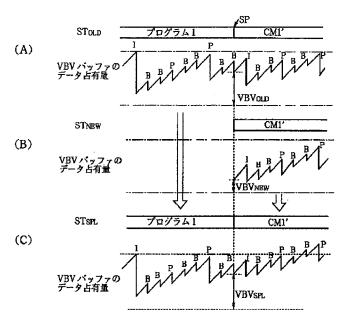
【図1】



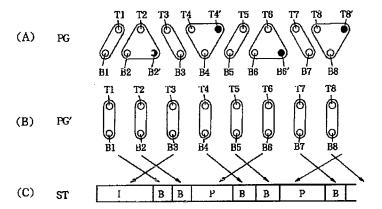
【図3】



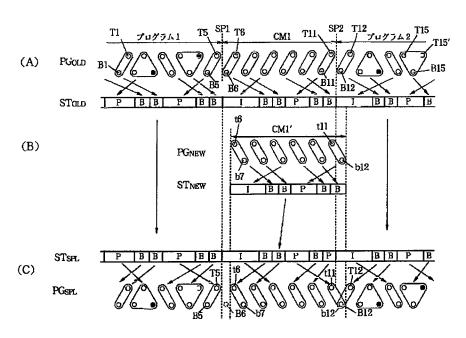
【図4】



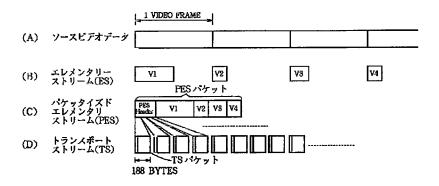
【図5】



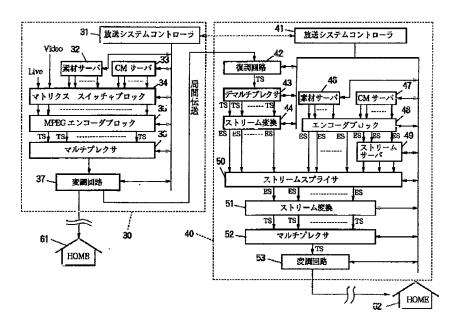
【図6】



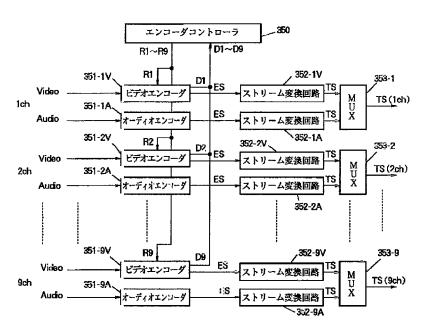
【図9】



### 【図7】



【図8】



【図17】

## ピクチャデータ

picture_data(){	ビット数	ニーモニック
do {		
slice()		
} while (nextbits ( )==slice_start_code)		
next_start_code()		
}		

【図10】

video_sequence(){	ピット数	ニーモニック
next_start_code()		·
sequence_header()		
sequence_extension()		
do {		
extension_and_user_data(0)		
do {		
if (nextbits ( )==group_start_code) {		
group_of_pictures_header()		
extension_and_user_data()		
}		
picture_header()		
picture_coding_extension()		
extension_and_user_data(2)		
picture_data ( )		
] while ((nextbits ( )==picture_start_code)		
(nextbits()==group_start_axde))		
if (nextbits ( )! = sequence_end_code) {		
sequence_header()		
sequence_extension()		
}		
} while (nextbits ( )! = sequence_end_code)		
sequence_end_code	32	bslbf
)		

## 【図13】

## 拡張データおよびユーザデータ

extension_and_user_data(i) {	ビット数	ニーモニック
while (((il=1) its ()&& (nextbits () extension_start_code))		
(nextbits()==user_data_start_code)) {		
if (nextbitS() = extension_start_code)		
extension_data(i)		
if (nextbits ( ) = user_data_start_code)		
user_data()		
}		
1		

## 【図11】

## シーケンスヘッダ

sequenco_header(){	ビット数	ニーモニック
sequence_header_code	32	bslbf
horizontal_size_value	12	uimsbf
vertical_size_value	12	uimsbí
aspect_ratio_information	4	uimsbí
frame_rate_code	4	uimsbf
bit_rate_value	18	uimsbf
marker_bit	1	" 1"
vbv_buffer_size_value	10	uimsbí
constrained_parameters_flag	1	
load_intra_quantise_matrix	1	
if (load_intra_quantiser_matrix)		
intra_quantiser_matrix [64]	8*64	uimsbf
load_non_intra_quantiser_matrix	1	
if (load_non_intra_quantiser_matrix)		
non_intra_quantiser_matrix [64]	8 * 64	uimsbí
next_start_code()		
}		

## 【図12】

## シーケンス拡張

sequence_extension(){	ピット	ニーモニック
extension_start_code	32	bslbf
extension_start_code_identifier	4	uimsbf
profile_and_level_indentifier	8	uimsbf
progressive_sequence	1	uimsbf
chroma_format	2	uimsbf
horizontal_size_extension	2	uimsbf
vertical_size_extension	2	uimsbf
bit_rate_extension	12	uimsbf
marker_bit	1	bsalbf
vbv_buffer_size_extension	8	uimsbf
low_dalay	1	uimsbf
frame_rate_extension_n	2	uimsbf
frame_rate_extension_d	5	uimsbf
next_start_code()		
}		

【図14】

# グループオブピクチャヘッダ

group_of_picture_header(){	ピット数	ニーモニック
group_start_code	32	bsIbi
time_code	25	bslbf
cloused_gop	1	uimsbf
broken_link	1	uimsbf
next_start_code()		
}		

## 【図15】

# ピクチャヘッダ

picture header(){	ピット敦	ニーモニック
picture_start_code	32	bslbf
tenporal_reference	10	uimsbf
picture_coding_type	3	uimsbf
vbv_delay	16	uimsbf
if (picture_coding_type==2  picture_coding_type =3) {		
full_pel_forward_vector	1	
forward_f_code	3	uimsbf
}		
if (picture_coding_type==3) {		
full_pel_backward_vector	1	
backward_f_code	3	uimsbf
}		
while (nextbits ( )==' 1' ) {		
extra_bit_picture/*with the value "1"*/	1	uimsbf
extra_information_picture	8	
extra_bit_picture/*with the value "0"*/	1	uimsbf
next_start_code()t		

【図16】

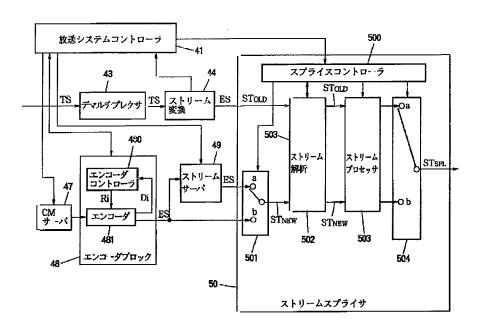
# ピクチャコーティング拡張

picture_coding_extension(){	ビット数	ニーモニック
extension_start_code	32	bs <b>i</b> bí
extension_start_code_identifier	4	uimsbf
f_code[0][0]/*forward horizontal*/	4	uimsbf
f_code[0][1]/*forward vertical*/	4	uimsbf
f_code[1][0]/*backward horizontal*/	4	uimsbf
f_code[1][1]/*backward vertical*/	4	uimsbf
intra_dc_precision	2	uimsbf
picture_structure	2	uimsbf
topfie <b>kdfir</b> st	1	uimsbf
frame_pred_frame_dct	1	uimsbf
concealment_motion_vectors	1	uimsbf
q_scale_type	1	uimsbf
intra_vic_format	1	uimsbf
alternate_scan	1	uimsbf
repeat_first_field	1	uinsbf
chroma_420_type	1	uimsbf
progressive_frame	1	uimsbf
composite_display_flag	1	uinsbf
if (composite_display_flag) {		
v_axis	1	uimsbf
field_sequence	3	uimsbf
sub_carrier	1	uimsbf
burst_amplitude	7	uimsbf
sub_carrier_phase	8	uimsbf
}		
next_start_code()		
3		

【図18】

シンタッ	クス	ビット数	ニーモニック
transport	packet() {		
	sync_byte	8	bslbf
	transport_error_indicator	1	bslbf
	payload_unit_start_indicator	1	bslbf
	transport_priority	1	bslbf
	PID	13	uimsbf
	transport_scrambling_control	2	bslbf
	adaptaion_field_control	2	bslbf
	continuity counter	4	uimsbf
,	if (adaptation_field_control=='    adaptation adaptation field()	on_field_control=='1	l'){
J	if (adaptation_field_control=='    adaptation for (i=0:1 < N:i+i) {	on_field_control=='1	1'){
	data_byte	8	bslbf
	}	_	
	}		
}	•		
}	} 		

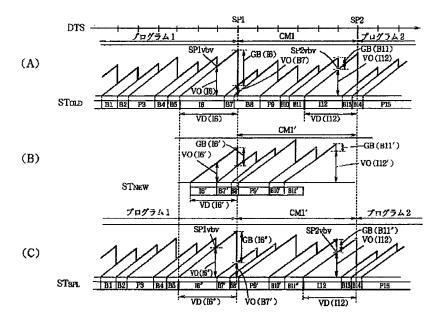
【図20】



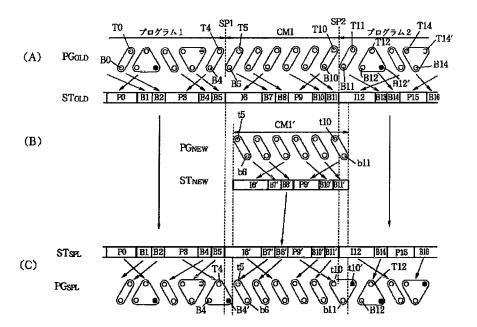
【図19】

シンタックス	ビット数	ニーモニック
adaptation_field() {		
adaptation_field_length	8	unimbf
if (adaptation_field_length>0) {	~	
discontinuity_indicator	1	bslbf
random access indicator	ī	bslbf
elementary_stream_priority_indicator	$\bar{1}$	bsibf
PCR_flag	1	bs <b>i</b> bf
OPCR_flag	1	bs <b>l</b> bf
splicing_point_flag	1	bslbf
transport_private_data_flag	1	bslbf
adaptation_field_extension_flag	1	bslbf
if (PCR_flag=='1') {		
program_clock_referece_base	33	uimsbf
reserved	6	bslbf
progrqam_clock_reference_extension	9	uimsbf
} #(ODOD) #===-! #2 (		
if (OPCR)_flag==' 1') {	00	
original_program_clock_reference_base	33	uimsbf bslbf
reserved	6 on 9	
original_program_clock_reference_extension	On 9	uimsbf
if (splicing_point_flag==' 1') {		
splice_countdown	8	tcimsbf
spilce_contidown	b	i Chilistri
if (transport_private_data_flag==' 1') {		
in (transport_private_ana_mag 1 ) (		
transport_private_data_length	8	uimsbf
for (i=0; i < transport_private_data_length; i+		***************************************
provate_data_hyte	ິ` 8	bslbf
}		
}		
if (adaptation_field_extension_flag=='1') {		
adaptation_field_extension_length	8	unimsbf
ltw_flag	1	belbf
piecewise_rate_flag	1	bslbf
seamless_splicc_flag	1	bslbf
reserved	5	bslbf
if (ltw_flag==', 1', ) {	4	. 41 2
Itw_valid_flag	1	bslbf
ltw_offset	15	unimsbf
if (planaving rate flow =' 1') (		
if (plecewise_rate_flag==' 1') {	ŋ	hallsf
reserved	2 22	bslbf uimsbf
piecewise_rate	<u> </u>	UBHOUL
if (seamless_splice_flag=='1') {		
splice_type	4	bslbf
DTS_next_AU[32.30]	4 3	bslbf
marker bit	ĭ	bslbf
DTS_next_AU [2915]	15	bslbf
marker bit	ĭ	bslbf
DTS_next_AU [14.0]	15	bslbf
maker bit	ĩ	bslbf
		•
}		
for $(i=0; i< N; i+1)$ {		
reserved	8	bslbf
}		
for $(i=0; i< N; i+)$ {	_	
stuffing_byte	8	bslbf
}		
] }		
}		

【図21】



【図22】



【図23】

